

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 equivalente em outra linguagem [1]. Ele pode ser dividido em sete fases, ilustrado na Figura 1.

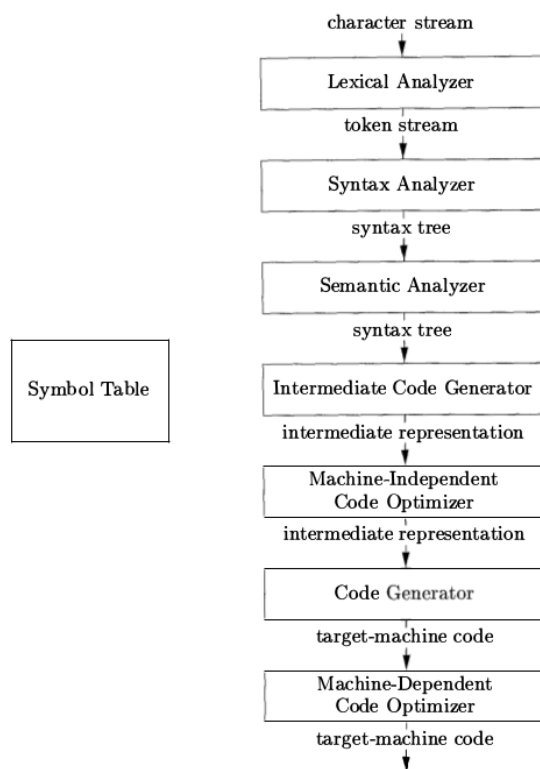


Figura 1. Fases de um compilador

- 1 **Analísador 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 **Analísador Sintático:** Constrói uma representação gramatical dos tokens em forma de árvore;

- 3 **Analizador 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 linguagem 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* \rightarrow { *statement* } foi adicionada para criação de blocos;
- Expressões matemáticas são agora da forma *identifier* \rightarrow *assignment_expression* ao invés de *identifier* \rightarrow *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 variável *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
    → argument ( arguments ) { statement RETURN identifier ; }

identifier
    → letra(letra | digito)*

caractere
    → letra | digito

letra
    → a | b | ... | z | A | B | ... | Z | $

digito
    → 0 | 1 | ... | 9

identifier_struct
    → identifier
      | identifier . FIRST

type_struct
    → type_simple
      | type_queue

type_simple
    → 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".

```

type_queue
    → QUEUE < type_simple >

arguments
    → arguments , argument
      | argument
      | ε

```

```
argument
  → type_struct identifier
```

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
  → statements statement
  | ε
```

```
statement
  → 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
  → == | != | <= | >= | < | >
```

```
assignment_expressions
  → assignment_expression + term
  | assignment_expression - term
  | term
```

```
term
  → term * factor
  | term / factor
  | factor
```

```
factor
  → identifier_struct
  | ' caractere '
  | ( assignment_expression )
```

```
identifier_struct_expression
  → identifier = identifier + identifier ;
  | identifier = identifier - identifier ;
```

4. Analisador Léxico

A principal tarefa do analisador léxico é examinar cada elemento do código fonte (variáveis, símbolos, números, etc), reconhecê-los com base em certos *tokens* e classificá-los em grupos de lexemas. Além disso, ele pode realizar outras funções como eliminar

espaços em brancos, tabulações, quebras de linhas e comentários; armazenar e acompanhar os números da linha e coluna corrente no momento de sua execução; Informar mensagens de erro ou avisos de prevenção de erro diretamente ao usuário da linguagem [1].

Existem três termos distintos bastante relacionados com analisador léxico. O primeiro, já citado anteriormente, é o *token*, um par onde o primeiro elemento é o *token name* (símbolo abstrato que representa um tipo de unidade léxica, como a palavra chave "while", por exemplo) e onde o segundo elemento é um atributo (informação adicional e opcional sobre o *token*). O segundo termo é o *pattern*, uma descrição, em forma de expressão regular, do um lexema de um token. No caso de um número inteiro, por exemplo, o *pattern* seria uma sequência de um ou mais dígitos de 0 à 9. Por fim, o termo lexema significa uma sequência de caracteres no programa fonte que correspondem com o *pattern* de um lexema específico, ou seja, cada lexema é uma instância de um token. No caso de existirem mais de uma correspondência, o lexema será a instância do *token* cujo *pattern* aparece primeiro no arquivo .lex.

Esta seção apresenta o analisador léxico FLEX, utilizado neste trabalho, além de toda a descrição do arquivo .lex contruído a partir da gramática descrita no capítulo anterior.

4.1. FLEX: The Fast Lexical Analyzer

Flex é uma ferramenta que gera um programa, chamado de *scanner*, cuja função é identificar *patterns* no código fonte. Ele recebe como entrada um arquivo de entrada especificados pelo usuário que serão reconhecidos a partir de expressões regulares mescladas com código em C (chamadas de descrição) no arquivo .lex [3]. Com o comando *Flex nome_do_arquivo.lex*, um código fonte chamado *lex.yy.c* é criado e nele existe uma função chamada *yylex()*, a qual realiza de fato as operações do *scanner*. Esse código, ao ser compilado corretamente com a flag *-lfl* da biblioteca do flex, gera um arquivo objeto executável que recebe uma entrada qualquer e gera uma saída que depende do código em C que foi escrito no .lex (imprimir o lexema identificado, contabilizar o número de linhas, imprimir mensagem de erro léxico, etc).

Neste projeto foram utilizadas duas variáveis globais muito úteis: *yytext* e *yyin*. A primeira contém o lexema que foi reconhecido como *token*. Esta variável é modificada sempre que um novo lexema é identificado no código fonte. A segunda define como a entrada será lida, que pode ser tanto pela entrada padrão quanto por arquivo.

4.2. Arquivo lex

O código fonte de extensão .lex é composto por três partes: definições, regras e código em C do usuário. Na seção de definições é onde são declarados nomes para certas expressões regulares, para facilitar a escrita das regras na próxima seção. Neste projeto foram feitas seis definições, apresentadas na Tabela 1. A primeira representa um dígito apenas, de 0 à 9. A segunda é uma letra maiúscula ou minúscula e o símbolo \$, que em C pode compor o nome de um identificador. A terceira representa os símbolos de comparação entre dois números elementos (que serão do tipo char, inteiro e float). A quarta representa delimitadores do código siC, para finalizar um comanto, definir um escopo, etc. A quinta definição apresenta as quatro operações matemáticas básicas. A sexta e

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

Tabela 1. Tabela de definições

última apresenta uma expressão regular que especifica o formato de um identificador: ele deve começar com uma letra ou \$ e pode terminar com letras, \$s ou dígitos.

A segunda parte do código lex é composto pelas regras que são um par de *pattern* e ação que devem estar na mesma linha. A Tabela 2 apresenta cada regra utilizada no projeto. No código fonte, todos os elementos da entrada que são identificados são imprimidos, exceto quebra de linha, espaços, tabulações e comentários, que são ignorados. Existem três variáveis contadoras que são utilizadas nas ações: *lines*, que começa com um e é incrementada sempre que uma quebra de linha é reconhecida, e *errors*, que começa com zero e é incrementada sempre que um erro léxico é encontrado. Ao longo da execução são imprimidos as descrições dos erros léxicos na tela e, ao final, o número total de erros.

A ordem em que as regras estão é importante para o funcionamento correto do programa, pois se existir mais de uma correspondência de *pattern* para um elemento, ele será identificado pela regra que aparecer primeiro. Neste projeto, as regras das keywords deve vir antes das regras dos identificadores, pois assim, se a seguinte entrada *int x = 2;* for lida, por exemplo, o elemento *int* será reconhecido como identificador e também tipo inteiro, porém a regra de keyword deverá identificá-lo.

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.

	<i>Pattern</i>	<i>Ação</i>
1	<code>\n</code>	Identifica uma quebra de linha e incrementa variável <i>lines</i> para contagem de linhas
2	<code>[\t]+</code>	Identifica um ou mais espaço ou tabulação
3	<code>"/"[\^\\n]*</code>	Ignora tudo a frente do comentário de uma linha <code>"/"</code> até a quebra de linha
4	<code>{dígito}+{letra}+</code>	Gera o erro identificado na linha <i>lines</i>: Sufixo inválido no número inteiro
5	<code>{dígito}+ "." {letra}+</code>	Gera o erro identificado na linha <i>lines</i>: Sufixo inválido no número float
6	<code>{dígito}+ "." {dígito}*</code>	Identifica números float
7	<code>{dígito}+</code>	Identifica números inteiros
8	<code>""({letra} {dígito})""</code>	Identifica valor para uma variável do tipo char, que pode ser uma letra ou dígito
9	<code>""</code>	Gera o erro identificado na linha <i>lines</i>: Constante de caractere vazia
10	<code>{comparison}</code>	Identifica símbolos de comparação entre dois elementos
11	<code>{mark}</code>	Identifica pontuação e delimitadores de blocos e valores de char
12	<code>{operator}</code>	Identifica operadores matemáticos
13	<code>(?i:"VOID")</code>	Identifica palavra chave tipo void com as letras em caixa-alta e caixa-alta
14	<code>(?i:"FLOAT")</code>	Identifica palavra chave tipo float com as letras em caixa-alta e caixa-alta
15	<code>(?i:"INT")</code>	Identifica palavra chave tipo inteiro com as letras em caixa-alta e caixa-alta
16	<code>(?i:"CHAR")</code>	Identifica palavra chave tipo char com as letras em caixa-alta e caixa-alta
17	<code>(?i:"QUEUE")</code>	Identifica palavra chave tipo fila com as letras em caixa-alta e caixa-alta
18	<code>(?i:"FIRST")</code>	Identifica palavra chave que representa primeiro elemento da fila com as letras em caixa-alta e caixa-alta
19	<code>(?i:"IF")</code>	Identifica palavra chave condicional if com as letras em caixa-alta e caixa-alta
20	<code>(?i:"ELSE")</code>	Identifica palavra chave condicional else com as letras em caixa-alta e caixa-alta
21	<code>(?i:"WHILE")</code>	Identifica palavra chave do laço while com as letras em caixa-alta e caixa-alta
22	<code>(?i:"RETURN")</code>	Identifica palavra chave return, de retorno de função, com as letras em caixa-alta e caixa-alta
23	<code>{id}</code>	Reconhece um identificador cuja regra é: não é permitido conter símbolos além de \$, letras e dígitos e não é permitido começar a palavra com dígito
24	<code>.</code>	Gera o erro identificado na linha <i>lines</i>: Token desconhecido

Tabela 2. Tabela de regras

Um exemplo de código em siC é apresentado 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.

```
1 VOID main () {
2     QUEUE<INT> q;
3     INT sum, INT lixo;
4
5     q = q + 0;
6     q = q + 1;
7     q = q + 2;
8     q = q + 3;
9     sum = 0;
10
11    WHILE (q.FIRST != 0) {
12        sum = (sum + q.FIRST);
13        q = q - lixo;
14    }
15    sum = sum + lixo;
16
17    RETURN 0;
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.
- [3] Flex: The Fast Lexical Analyser, <http://flex.sourceforge.net/>, The Flex Project, 2008