

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.

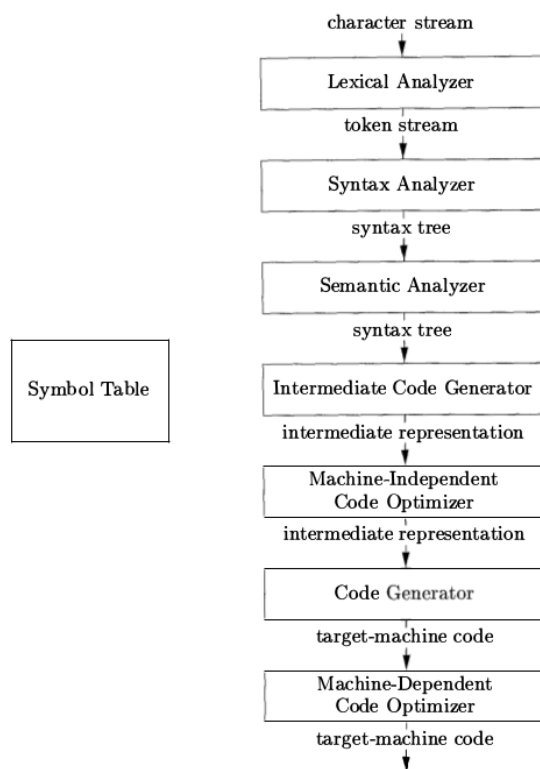


Figura 1. Fases de um compilador

- 1 **Analizador 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 **Analizador 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 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 em um identificador do tipo struct B, a atribuição deve ser do tipo $B = B + A$, onde A deverá ter tipo compatível com o de B;
- Para remover o topo/início de um identificador do tipo struct B, a atribuição deve ser do tipo $B = B - A$, onde A deverá ter tipo compatível com o de B;
- Nenhuma operação matemática (*math_expression*) pode conter um identificador do tipo pilha ou fila, apenas o topo ou início dos mesmos.

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.