



UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO  
INSTITUTO DE CIÊNCIAS MATEMÁTICAS E DE COMPUTAÇÃO  
DEPARTAMENTO DE CIÊNCIAS DE COMPUTAÇÃO

# Trabalho Prático 1

## Analizador léxico

**Disciplina:** SCC0217 Linguagens de programação e compiladores

**Professor:** Dr. Diego Raphael Amancio

**Aluno:**

Bruno Daniel Sanches Silva

Carlos Humberto S. Baqueta

Cláudio César Domene Júnior

**NºUSP:**

8066544

7987456

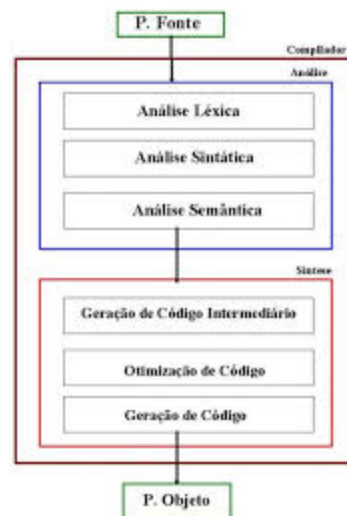
7987310

26/04/2015

# 1. Introdução

O papel do compilador é gerar um código com uma linguagem semanticamente equivalente a um código submetido em uma outra linguagem, e normalmente o compilador é utilizado para traduzir uma linguagem de fácil entendimento para a linguagem de máquina específica de um processador e sistema operacional.

O processo de transformação do código-fonte no código de saída é dividido em várias etapas, descritas na imagem ao lado. Nesse contexto, este primeiro trabalho tem como objetivo a implementação da primeira fase de um compilador: a análise léxica, que consiste em analisar o código de um programa-fonte que segue às regras de produção da LALG e produzir uma sequência de tokens (símbolos léxicos), além de identificar erros léxicos que possam estar contidos no código do programa-fonte de entrada.



## 2. Descrição do projeto

No que tange a primeira fase de um compilador, a análise léxica (*scanning*), vale ressaltar que a mesma objetiva: (1) ler o fluxo de caracteres de entrada do programa fonte; (2) agrupar as sequências significativas, chamadas lexemas. Para cada lexema, o analisador léxico produz como saída um token no formato **<nome-token, valor\_atributo>**, que é passado para a fase subsequente, a análise sintática (*parsing*). A estrutura básica de um analisador léxico para uma dada linguagem pode ser conferida na figura 1, a seguir.

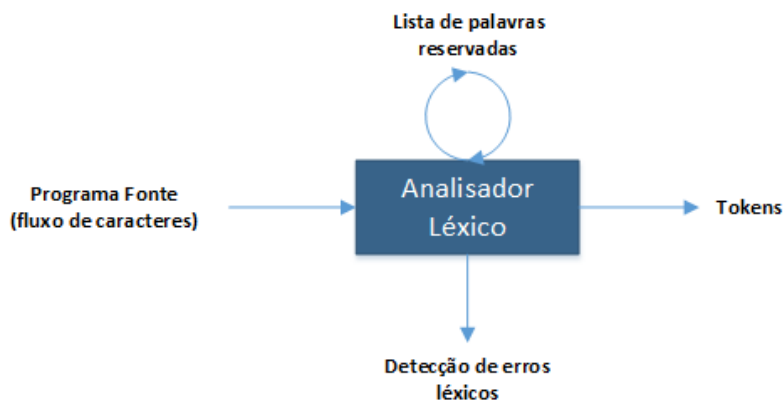


Figura 1 - Diagrama da estrutura básica do analisador léxico.

### 3. Implementação

Para implementar o projeto, utilizou-se a ferramenta Lex, que permite especificar um analisador léxico definindo expressões regulares para descrever padrões para os tokens, juntamente com código em linguagem C, para implementação do programa principal e estruturas auxiliares, como o dicionário de palavras reservadas.

### 4. Decisões de projeto

Durante a implementação do trabalho, algumas decisões de projeto foram tomadas:

- Foram tratados quatro tipos de erro:
  - Má formação de número inteiro: apenas erros de símbolos que começavam com dígitos, exemplo: 12asd, 1@3;
  - Má formação de ponto flutuante: erros de símbolos que inicializavam com dígitos e possuíam um ponto separador, exemplo: 1.@90, 34.3@34;
  - Tamanho máximo do identificador excedido (o tamanho máximo escolhido foi de 50 caracteres);
  - Qualquer outro erro de má formação da cadeia foi tratado como “Caracter desconhecido”.
- Foi decidido que os operadores unários mais e menos ('+' e '-'), de sinal numérico, e os operadores aritméticos adição e subtração ('+' e '-'), serão tratados indistintamente na fase léxica, ou seja, a distinção desses caracteres será feita na fase seguinte, se necessária. Tal decisão foi devido ao fato de que é necessário informações de contexto mais abrangentes do que as expressões regulares são capazes de prover para se distinguir essas duas classes.
- Foi decidido que a estrutura de dados a ser utilizada para consulta de palavras reservadas seria uma TRIE. A principal razão pela qual optamos por essa abordagem é o fato de que funções *hash* não são 100% imunes à colisão, ou seja, a utilização de apenas uma *hash* para tal finalidade teria um comportamento não-determinístico, no sentido de que poderia atribuir como sendo palavra reservada uma cadeia que, na realidade, não é. Além disso, a TRIE é uma estrutura que possibilita buscas eficientes ( $O(1)$ , onde 1 é o tamanho da maior palavra na TRIE). Mais informações em [1].

## 5. Instruções para a execução

1. Para compilar e executar o código do trabalho, digite no terminal do linux:

```
$ bash ./script.sh
```

2. O script irá lhe requerer o nome do arquivo de entrada. Forneça o nome da entrada (ex.: **test.in** ou **./tests/test.in**);

3. Para sair, simplesmente digite **sair**.

Obs.: Alternativamente, também é possível compilar usando o makefile provido, digitando **make compile** no terminal. Além disso, é possível executar os pré-testes que realizamos através do comando **make run**.

## 6. Referências

[1] <http://en.wikipedia.org/wiki/Trie>

[2] LOUDEN, K.C. **Compiladores – Princípios e Práticas**. Ed. Thomson Pioneira, 2004.

[3] AHO, A.V., LAM, MONICA S., SETHI, RAVI, ULLMAN, J. D. **Compilers - Principles, Techniques and Tools**, Ed. Addison Wesley, 2nd edition, 2006.