Compiladores

Análise Léxica Prof. Tales Bitelo Viegas

https://fb.com/ProfessorTalesViegas

Análise Léxica

- Primeira fase de um compilador
- Lê os caracteres de entrada e produz uma sequência de símbolos léxicos válidos (tokens)
- Executa tarefas secundárias como:
 - Remover comentários
 - Remover espaços em branco
 - Controlar posição dos elementos, visando mensagens de erro ao programador

Tokens

- Elementos básicos de qualquer linguagem de programação
 - Numéricos: inteiros, reais, complexos, etc
 - Lógicos: true/false
 - Caracteres: "c", "a", "case"
 - Ponteiros
 - Identificadores/nomes: variáveis/nomes de procedimentos identificadas a um dado nome

Tokens

- Cada token é representado internamente por três informações:
 - Classe: representa o tipo do token reconhecido. Ex: identificadores, constantes numéricas, cadeias de caracteres, palavras reservadas, operadores e separadores
 - Valor: valor do token, dependendo da classe
 - Posição: linha e coluna do texto onde o token foi encontrado

Token – Exemplo

while i<100 do i=j+i;</p> [while, , 1x1] • [id, i, 1x7] • [<, , 1x8] [cte, 100, 1x9] [do, , 1x13] • [id, i, 1x16] • [=, , 1x17] • [id, j, 1x18] • [+, , 1x19] • [id, i, 1x20]

• [;, , 1x21]

Reconhecimento de Tokens

- Diagramas de Transição (Autômatos)
 - Apresentam ações executadas pelo Analisador Léxico
 - Controlam as informações a respeito de caracteres que são examinados, com a leitura do código-fonte

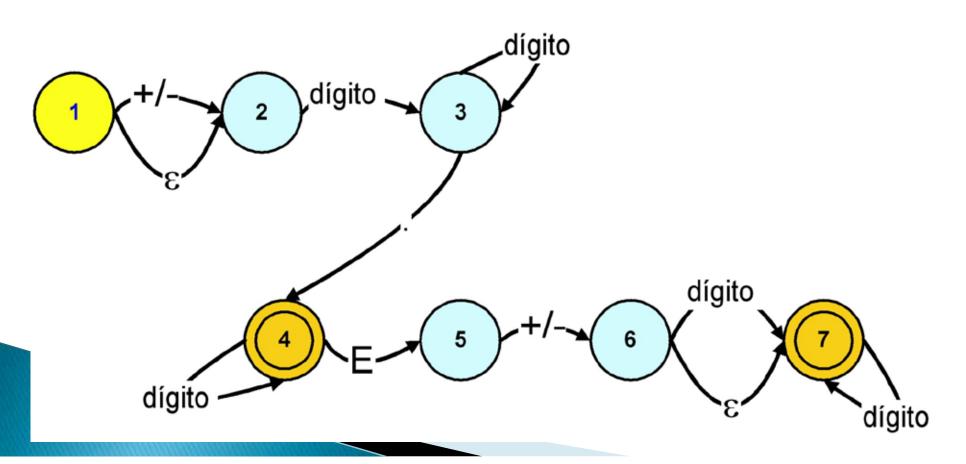
Reconhecimento de Tokens

- Elementos dos Diagramas:
 - Estados: posições no diagrama
 - Transições/Lados: setas que conectam os estados
 - Rótulos: indicam os caracteres de entradam que podem aparecer após atingir-se um dado estado
- Chamamos o diagrama de determinístico quando o mesmo símbolo não figura como rótulo de lados diferentes que deixem o mesmo estado

Diagramas de Transição

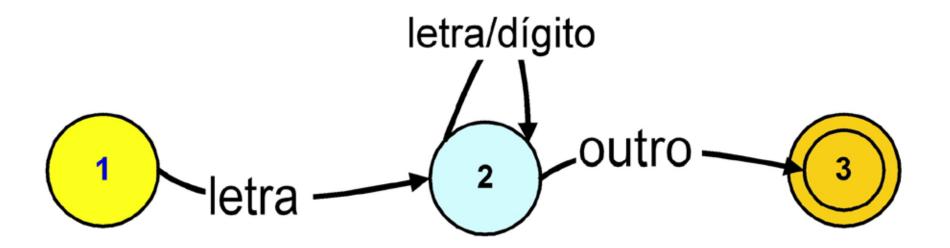
Supondo a que um número real possa ser dado por:

<sinal><parte_inteira>.<parte_fracionária>E<expoente>



Diagramas de Transição

 Para reconhecimento de identificadores que começam com uma letra e depois possuem uma ou mais letra ou dígito

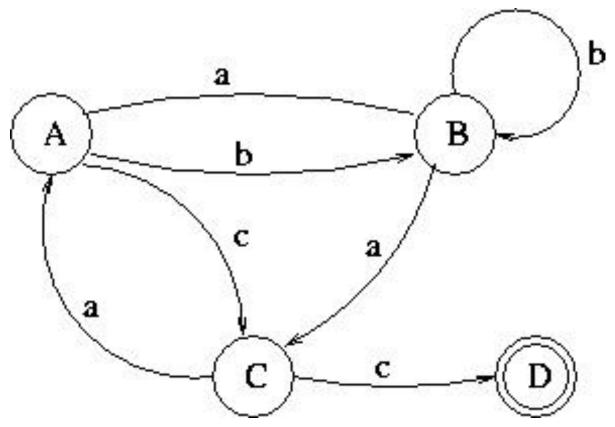


- Os símbolos que deverão ser reconhecidos na análise léxica são representáveis por gramáticas regulares
- Há uma correspondência unívoca entre gramáticas regulares e autômatos finitos

- Máquinas (rotinas) que podem ser utilizadas para reconhecer *strings* de uma dada linguagem.
- São compostos por:
 - Um conjunto de estados, alguns dos quais são denominados estados finais.
 - A medida que caracteres da string de entrada são lidos,
 o controle da máquina passa de um estado a outro
 - Um conjunto de regras de transição entre os estados

- Formalmente um autômato é descrito por cinco características:
 - Um conjunto finito de estados
 - Um alfabeto de entrada finito
 - Um conjunto de transições
 - Um estado inicial
 - Um conjunto de estados finais
- Quando, partindo de um estado inicial, varrendo a sentença data (de acordo com as regras de transições), consegue-se atingir um estado final, a sequência dada é parte da linguagem

Forma gráfica de representação de um Autômato Finito



Forma tabular de representação do mesmo autômato

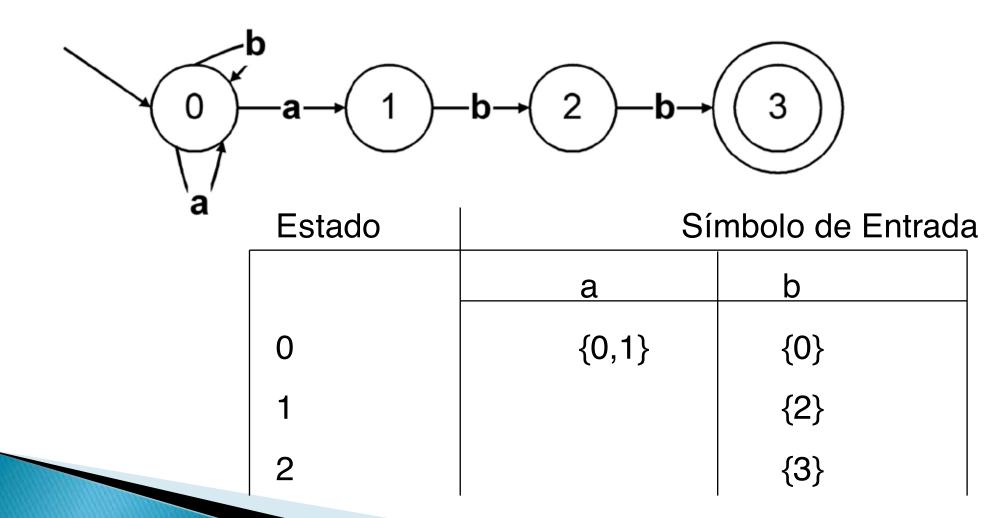
	a	b	С
Α	В	В	С
В	С	В	-
С	Α	-	D
D	-	-	-

AF Não-determinísticos

- Um autômato de estados finito nãodeterminístico é:
 - Aquele em que pode ocorrer a transição vazia (aquela em que o autômato pode passar de um estado a outro sem que ocorra a entrada de um caracter do string)
 - Aquele onde podem ocorrer indeterminações na ação, isto é, determinados estados podem ter mais do que uma transição possível para dado caracter

AF Não Deterministicos

Exemplo: reconhecimento da linguagem (a|b)*abb



Exercício 1

- Para cada um dos padrões abaixo crie um autômato para reconhecê-lo:
 - Números Reais Ex: 99.99, 99999.99, –
 123.12, +123.4
 - Strings Ex: "Tales Bitelo Viegas"
 - Comentários Ex: /* */
 - Números Inteiros Ex: 1234, 567, 9, 0, –123

Exercício 2

 Agora crie um único autômato que reconheça os 4 padrões anteriores