

Análise Léxica

Compiladores



Prof. Daniel Saad Nogueira
Nunes

IFB – Instituto Federal de Brasília,
Campus Taguatinga



Sumário

- 1 Introdução
- 2 Expressões regulares



Sumário

1 Introdução

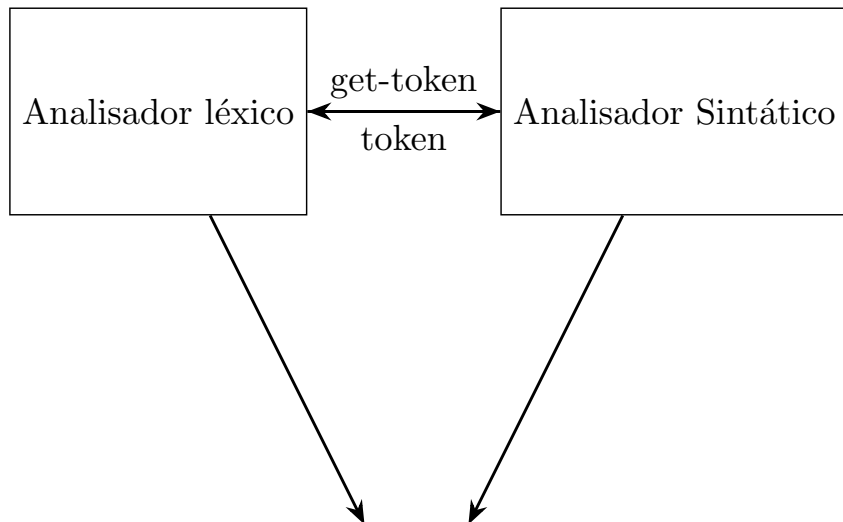


Introdução

- Um analisador léxico traduz uma sequência de símbolos em uma sequência de tokens, os símbolos **terminais** de uma LP.
- Além de fazer essa tradução, o analisador léxico pode armazenar informações adicionais para fases posteriores da tradução, alimentando, por exemplo, a **tabela de símbolos**.
- Podemos realizar a análise léxica através de formalismos, como autômatos finitos e expressões regulares.
- A análise léxica é realizada para que a análise sintática consiga processar o programa do ponto de vista sintático.



Introdução





Sumário

2 Expressões regulares



Introdução

- Expressões regulares são mecanismos que permitem descrever linguagens, isto é, conjuntos de palavras, de maneira compacta.
- O uso de expressões regulares pode ser utilizada para efetuar casamento de padrões, isto é, detectar padrões em texto.
- Uma aplicação imediata de expressões regulares é na construção de analisadores léxicos, visto que esse formalismo pode reconhecer e classificar os tokens.



Sumário

- 2 Expressões regulares
 - Definições
 - Aplicações



Definições

Alfabeto

O alfabeto, denotado por Σ , corresponde à um conjunto **finito** de símbolos.



Definições

- Vários programas em diversas linguagens são formadas inteiramente por símbolos ASCII: e.g. linguagem C.
- Outras linguagens, como Java e Python, consideram um alfabeto maior, como o Unicode.



Definições

Palavras

Palavras, ou strings, sobre um alfabeto Σ , são sequências **finitas** compostas unicamente de símbolos de Σ .



Definições

Exemplo

- As strings *cachorro*, *gato* e *papagaio* são palavras sobre o alfabeto $\Sigma = \{a, \dots, z\}$, isto é, o alfabeto das letras minúsculas.
- As strings *00100101*, *0110101* e *10* são palavras sobre o alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$.



Definição: palavra vazia

Palavra vazia

A palavra vazia, denotada por ϵ corresponde à uma sequência de símbolos de tamanho 0.



Definições: linguagens

Linguagens

Linguagens são conjuntos de palavras. Linguagens podem ter tamanho finito ou infinito.



Definições: linguagens

Exemplo

- $A = \{\text{cachorro}, \text{gato}, \text{papagaio}\}$ é uma linguagem formada por três palavras. $\text{cachorro} \in A$.
- $B = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, \dots\}$ é uma linguagem infinita contendo todas as palavras sobre o alfabeto $\Sigma = \{0, 1\}$.
- $\emptyset$ é a linguagem vazia.



Definições: concatenação

Concatenação

Se $x = x_1 \dots x_n$ e $y = y_1 \dots y_m$ são palavras, a concatenação de x e y , denotada por xy , corresponde à palavra $xy = x_1 \dots x_n y_1 \dots y_m$.
Em especial $\underbrace{xx \dots x}_k$ é denotado por x^k



Definições: concatenação

- Qualquer palavra concatenada com ϵ é a própria palavra:

$$x\epsilon = \epsilon x = x.$$

- $x^0 = \epsilon.$



Definições: concatenação

Concatenação

A definição de concatenação pode ser estendida para linguagens. Se A e B são linguagens, $AB = \{xy | x \in A \text{ e } y \in B\}$. Em especial, $\underbrace{AA \dots A}_k$ é denotado por A^k



Definições: concatenação

- Temos que $A^0 = \emptyset$.



Definições: concatenação

Exemplo

- Se $x = abra$ e $y = cadabra$, $xy = abracadabra$ e $x^3 = abraabraabra$.
- Se $A = \{arroz, feijao\}$ e $B = \{pure, batata\}$ então $AB = \{arrozpure, feijaopure, arrozbatata, feijaobatata\}$ e $A^2 = \{arrozarroz, arrozfeijao, feijaoarroz, feijaofeijao\}$.



Definições: fecho Kleene

Fecho Kleene

O fecho Kleene para uma linguagem A , denotado por A^* , corresponde ao conjunto de palavras que pode ser formada pela concatenação de zero ou mais palavras de A . Formalmente temos:

$$A^* = \bigcup_{i \geq 0} A^i$$



Definições: concatenação

Exemplo

- Se $A = \{0, 1\}$, então A^* é o conjunto de todas as palavras binárias, isto é: $A^* = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, \dots\}$.
- Se $A = \{a, b, \dots, z\}$, então A^* corresponde ao conjunto de todas as palavras que podem ser formadas por letras minúsculas (inclui ϵ),



Definições: fecho Kleene positivo

Fecho Kleene

O fecho Kleene para uma linguagem A , denotado por A^+ , corresponde ao conjunto de palavras que pode ser formada pela concatenação de **uma** ou mais palavras de A . Formalmente temos:

$$A^+ = \bigcup_{i \geq 1} A^i$$



Definições: fecho Kleene positivo

Exemplo

- Pelas definições anteriores, temos $A^+ = A^*A$.



Definições: alternância

Alternância

Se $x_1, \dots, x_n$ são palavras, então $x_1|x_2|\dots|x_n$ é o conjunto $X = \{x_1, \dots, x_n\}$.



Definições: alternância

Alternância

Essa noção pode ser estendida para linguagens. Se A e B são linguagens, então $x \in A|B$ se e somente se $x \in A$ **ou** $x \in B$. Esta noção é equivalente à união de conjuntos.



Definições: fecho Kleene positivo

Exemplo

- Se $A = \{a, b, \dots, z\}$ e $B = \{A, B, \dots, Z\}$ temos que $A|B$ é o conjunto de todas as letras, minúsculas e maiúsculas.



Expressões regulares

- Agora que temos os conceitos básicos definidos, podemos formalizar o que é uma expressão regular.



Expressões regulares

Definição

Tome um alfabeto Σ . R é uma expressão regular se:

- 1 $R = \{a\}$, com $a \in \Sigma$.
- 2 $\{\epsilon\}$.
- 3 $\emptyset$.
- 4 $(R_1|R_2)$ em que R_1 e R_2 são expressões regulares.
- 5 R_1R_2 , em que R_1 e R_2 são expressões regulares.
- 6 R_1^* , em que R_1 é uma expressão regular.
- 7 R_1^+ , em que R_1 é uma expressão regular.

Por simplicidade, denotaremos os casos 1 e 2 com a e ϵ , respectivamente.



Exemplos:

Seja $\Sigma = \{0, 1\}$:

- 0^*10^* : conjunto de todas as palavras que possuem um único 1.
- $\Sigma^*1\Sigma^*$: conjunto de todas as palavras binárias que possuem pelo menos um 1.
- $\Sigma^*001\Sigma^*$: conjunto das palavras que possuem 001 como substring.
- $(\Sigma\Sigma)^*$ conjunto das palavras que possuem comprimento par.
- $(\Sigma\Sigma\Sigma)^*$ conjunto das palavras que possuem comprimento múltiplo de 3.
- $01|10 = \{01, 10\}$.



Exemplos:

Seja $\Sigma = \{0, 1\}$:

- $0\Sigma^*0|1\Sigma^*1|0|1$: conjunto de todas as palavras que iniciam e terminam com o mesmo símbolo.
- $(0|\epsilon)(1|\epsilon) : \{\epsilon, 0, 1, 01\}$



Sumário

2 Expressões regulares

- Definições
- Aplicações



Aplicações

- Podemos projetar expressões regulares para definir classes de tokens, também chamada de lexemas, de maneira muito compacta.
- Extremamente úteis para projetar analisadores léxicos.



Aplicações

Exemplos

- Número decimais: $D^+.D^+$, em que $D = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$.
- Números inteiros: $(+|-|\epsilon)D^+$.
- Tipos: `int | float | double | char`.
- Modificadores: `long | short | long long`.