

Linguagens Formais e Autômatos

Prof. Alex Luciano Roesler Rese, MSc.

Adaptado: Rafael de Santiago, Dr.



- Em uma linguagem sem produções ε, não há cadeia vazia
- Algoritmo
 - Encontrar variáveis com produções vazias e marcá-las como NULLABLE
 - Se as variáveis marcadas como NULLABLE aparecem no corpo de uma produção, deve-se ajustar as produções de modo a considerar todas as possibilidades da geração de ε







Exemplo

NULLABLE = {S, A, B}

- \bullet S \rightarrow AB
- A \rightarrow aAA | ϵ
- B \rightarrow bBB | ϵ







Exemplo

```
NULLABLE = \{A, B\}
```

- \bullet S \rightarrow AB | A | B
- A \rightarrow aAA | ϵ
- B \rightarrow bBB | ϵ







Exemplo

```
NULLABLE = {B}
```

- \bullet S \rightarrow AB | A | B
- $\bullet A \rightarrow aAA \mid \underline{aA} \mid \underline{aA} \mid a$
- B \rightarrow bBB | ϵ







Exemplo

```
NULLABLE = {B}
```

- \bullet S \rightarrow AB | A | B
- $\bullet A \rightarrow aAA \mid \underline{aA} \mid a$
- B \rightarrow bBB | ϵ







Exemplo

```
NULLABLE = {}
```

- \bullet S \rightarrow AB | A | B
- \bullet A \rightarrow aAA | aA | a
- \bullet B \rightarrow bBB | bB | bB | b







Exemplo

```
NULLABLE = {}
```

- \bullet S \rightarrow AB | A | B
- \bullet A \rightarrow aAA | aA | a
- \bullet B \rightarrow bBB | bB | b







- Exemplo de produção unitária:
 - A→B, onde A e B são variáveis
- Algoritmo:
 - 1. Adicione todas as produções unitárias de P em P1
 - Para cada produção unitária A→ B, adicione a P1 todas as produções de
 - A →a, onde B→a é uma produção unitária em P
 - 3. Apague todas as produções unitárias







- S -> ABA | BA | AA | AB | A | B
- A \rightarrow aA | a
- B \rightarrow bB|b







Exemplo

- S -> ABA | BA | AA | AB | A | B
- A \rightarrow aA | a
- B \rightarrow bB|b







Exemplo

- S ABA | BA | AA | AB | A | B | | aA | | a | | bB | | b |
- \bullet A \rightarrow aA | a
- B \rightarrow bB|b







Exemplo

- S \rightarrow ABA | BA | AA | AB | $\frac{A + B}{aA \mid a \mid bB \mid b}$
- \bullet A \rightarrow aA | a
- B \rightarrow bB|b







Exemplo

- S -> ABA | BA | AA | AB | aA | a | bB | b
- A \rightarrow aA | a
- B \rightarrow bB|b







• Diz-se que uma variável X é utilizável, quando suas derivações permitam gerar cadeiras de terminais apenas (atingíveis)

- Algoritmo:
 - 1. Verificar todas as produções inatingíveis
 - 2. Remover produções com símbolos inatingíveis







Exemplo

- $\bullet S \rightarrow AB \mid a$
- $\bullet A \rightarrow b$



Exemplo

- $\bullet S \rightarrow AB \mid a$
- $\bullet A \rightarrow b$





Exemplo

- $\bullet S \rightarrow a$
- $\bullet A \rightarrow b$



Exemplo

$$\bullet S \rightarrow a$$





Exemplo

 $\bullet S \rightarrow a$



Algoritmo Chomsky

- Etapa 1: simplificação da gramática
 - eliminar produções vazias
 - eliminar produções unitárias
 - eliminar produções inutilizáveis
- Etapa 2: transformação do lado direito das produções de comprimento maior ou igual a dois
- Etapa 3: transformação do lado direito das produções de comprimento maior ou igual a três em produções com exatamente duas variáveis







Exemplo

$$E \rightarrow E + E \mid E \times E \mid [E] \mid x$$

Excetuando E > x, todas devem ser substituídas







$$E \rightarrow EC_{+}E \mid E*E \mid [E] \mid x$$

$$C_{+} \rightarrow +$$







Exemplo

$$E \rightarrow EC_{+}E \mid EC_{*}E \mid C_{[}EC_{]} \mid x$$

$$C_{+} \rightarrow +$$

$$C_{*} \rightarrow *$$

$$C_{[} \rightarrow [$$

$$C_{]} \rightarrow]$$
Tr

Transformação envolve essencialmente os terminais







Exemplo

$$E \rightarrow EC_{+}E \mid EC_{*}E \mid C_{[EC_{]}} \mid x$$

Produções que necessitam ser substituídas

$$C_{+} \rightarrow +, C_{*} \rightarrow *, C_{[} \rightarrow [, C_{]} \rightarrow]$$







$$E \rightarrow ED_1 \mid EC_*E \mid C_[EC_] \mid x$$

 $D_1 \rightarrow C_+E$







$$E \rightarrow ED_{1} \mid ED_{2} \mid C_{[}D_{3} \mid x$$

$$D_{1} \rightarrow C_{+}E$$

$$D_{2} \rightarrow C_{*}E$$

$$D_{3} \rightarrow EC_{[}$$







Algoritmo Chomsky::FINAL

```
E \rightarrow ED_1 \mid ED_2 \mid C_1D_3 \mid x
D_1 \rightarrow C_+ E
D_2 \rightarrow C_*E
D_3 \rightarrow EC_1
C^+ \rightarrow +
C^* \rightarrow *
C^{l} \rightarrow [
C_1 \rightarrow ]
```





