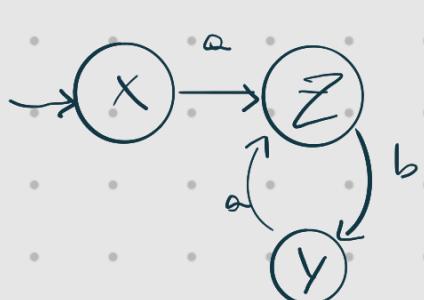


$$L(x) = \{ \omega \mid (x, \omega) \vdash^* (z, E) \wedge z \in F \}$$

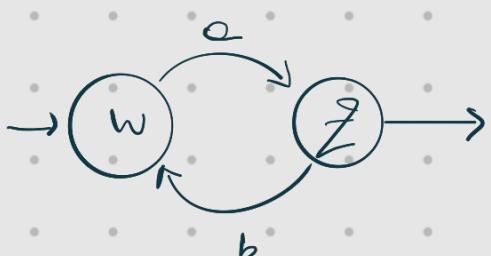
é linguagem do estado x são os palavras que, saindo de x , levam a um estado final



$$L(x) = a(ba)^*$$

$$L(y) = a(ba)^*$$

$$L(z) = (ba)^*$$



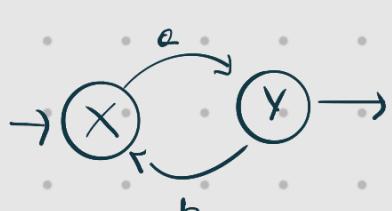
$$L(w) = a(ba)^* = (ab)^*$$

$$L(z) = (ba)^*$$

Recapitulando

Exemplo

- Para todo x , $(x, \omega) \vdash^* (x, \omega)$
- Se há arcos $X \rightarrow Y$ e há caminho $(Y, \omega) \vdash^* (Z, \varepsilon)$ então há caminho $(X, \omega) \vdash^* (Z, \varepsilon)$
- Não existem outros caminhos.



geral

Estamos interessados em caminhos que terminam em um estado final.

- Se X é final $(X, E) \vdash^* (X, E)$
- Se há arco $X \rightarrow Y$ e há caminho $(Y, \omega) \vdash^* (Z, \varepsilon)$ com Z final, então há caminho $(X, \omega) \vdash^* (Z, \varepsilon)$
- Não há outros caminhos.
- $\varepsilon \in L(B)$

- Se $\omega \in L(B)$ onde estão a $\omega \in L(A)$

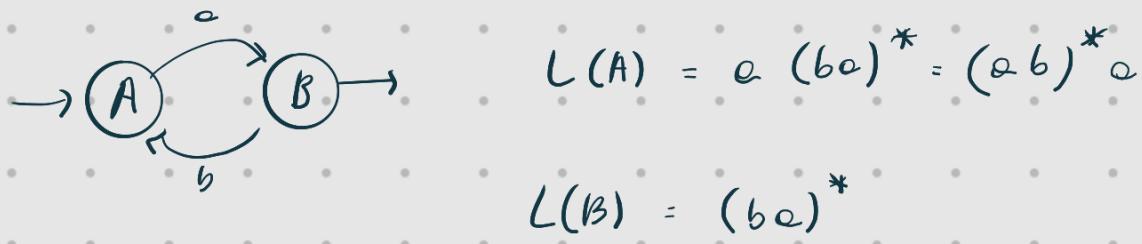
- Se $\omega \in L(A)$ então $b\omega \in L(B)$

- Nada mais é escrito.

- $\{\epsilon\} \subseteq L(B)$

- $a \cdot L(B) \subseteq L(A)$

- $b \cdot L(A) \subseteq L(B)$



conferindo

$$\{\epsilon\} \subseteq \{ba\}^*$$

$$a(ba)^* \subseteq a(ba)^*$$

$$ba(ba)^* \subseteq (ba)^*$$

er



- $\{\epsilon\} \subseteq L(x)$

- $a \cdot L(x) \subseteq L(x)$

$$L(x) \supseteq a \cdot L(x) \cup \epsilon$$

$$\forall Y, \exists Y \supseteq a \cdot Y \cup \epsilon \text{ então } Y = L(x)$$

a^* resolve essas condições?

$$a^* = a \cdot a^* \cup \epsilon ?$$

$$\begin{aligned} a \cdot a^* \cup \epsilon \\ &= (\text{def } *) \\ &= (a \cdot \bigcup_{i=0}^{\infty} a^i) \cup \epsilon \end{aligned}$$

$$\left(\bigcup_{i=1}^{\infty} a^i \right) \cup a^0$$

$$\bigcup_{i=0}^{\infty} a^i = a^*$$



Resto provar $\alpha^* = \alpha Y \cup E \Rightarrow Y \supseteq \alpha^*$

Vamos comecar intuitivamente...

$$Y \supseteq \alpha Y \cup E$$

$$\supseteq \alpha(\alpha Y \cup E) \cup E = \alpha^2 Y \cup \alpha \cup E$$

$$\supseteq \alpha^2 (\alpha Y \cup E) \cup \alpha \cup E = \alpha^3 Y \cup \alpha^2 \cup E$$

$$\supseteq \alpha^3 (\alpha Y \cup E) \cup \alpha^2 \cup \alpha \cup \dots = \alpha^4 Y \cup \alpha^3 \cup \alpha^2 \cup \alpha \cup \dots$$

demo Se $Y \supseteq \alpha Y \cup E$ então $\forall m \cdot \alpha^m \in Y$

Hipótese
principal

Prova por indução em m :

Caso base $m = 0$

queremos provar $\alpha^0 \in Y$

i verdade pois a hipótese exige $Y \supseteq \{E\}$

Caso inductivo:

queremos provar $\underbrace{\alpha^m \in Y}_{\text{hipótese}} \Rightarrow \alpha^{m+1} \in Y$

Como $Y \supseteq \alpha Y \wedge \alpha^m \in Y$

então $\alpha \cdot \alpha^m \in Y$

$$\alpha^* = \bigcup_{m=0}^{\infty} \alpha^m$$

demore que

$$\omega \in \bigcup_{m=0}^{\infty} \alpha^m \Leftrightarrow \exists m \cdot \omega = \alpha^m$$

Portanto, $\omega \in \alpha^*$ e $\forall m \cdot \alpha^m \in Y$ então $\omega \in Y$ □

① $Z \supseteq E$

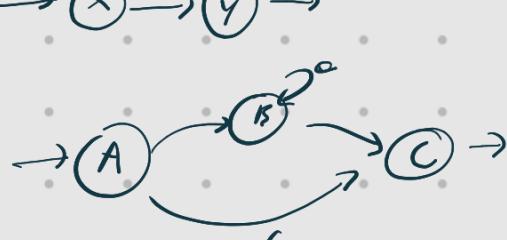
$X \supseteq \alpha Z$

$Y \supseteq bX$

$X \supseteq \alpha Y$



$$A \supseteq aY \cup bX \cup aZ \cup E$$



① αx
 $x \geq a z \cup a y$
 $y \geq b x$
 $z \geq e$

② $x \geq a x \cup b x \cup a y$
 $y \geq b z$
 $z \geq a z \cup b z \cup e$

③ $A \geq B \cup c C$
 $B \geq a B \cup C$