

Mínimização de um Autômato Finito

- Autômato Mínimo: AFD com menor número de estados possíveis

Teorema da unicidade

- Pode haver dois autômatos diferentes, porém com estados redundantes, pode ser que tenham linguagens idênticas, e se tiverem, os autômatos mínimos serão iguais

Funcionamento

- Ideia básica: Unificar os estados equivalentes

PRÉ REQUISITOS

- Autômato deve estar na forma de AFD
- Não pode ter estados inacessíveis (não atingíveis a partir do estado inicial)
- A função programa deve ser total
 - Caso AF não satisfaça algum dos pré-requisitos é necessário gerar um AFD equivalente

PASSO PASSO

1. Construir a tabela

- Todo mundo cruza com todo mundo

q ₁					
q ₂					
...					
q _n					
d					
	q ₀	q ₁	...	q _{n-1}	q _n

2. Marcar estado que não são equivalentes

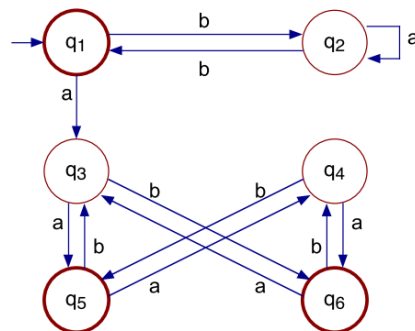
- {estado final, estado não final}

3. Procurar e marcar os estados não equivalentes

- Vamos estar os pares {q₁, q₂} que não estão marcados na tabela

- Seja $\{q_1, q_2\}$, olhar a transição dos dois para cada símbolo do alfabeto, por exemplo, para a, teremos: $\delta(q_1, a) = p_1$, e $\delta(q_2, a) = p_2$
 - Caso $p_1 = p_2$
 - $\{q_1, q_2\}$ são equivalentes para o símbolo a → Não marcar
 - Caso $p_1 \neq p_2$
 - Se $\{p_1, p_2\}$ não está marcado
 - Incluir $\{q_1, q_2\}$ na lista do par $\{p_1, p_2\}$
 - Se $\{p_1, p_2\}$ está marcado:
 - Então $\{q_1, q_2\}$ não são equivalentes para a → Marcar
 - Se existe uma lista no $\{q_1, q_2\}$ → Marcar todos da lista
- 4. Unificar os estados equivalentes (Estados não marcados)
- 5. Excluir estados inúteis
 - Q é um estado inútil quando:
 - Não final e a partir de q não é possível atingir um estado final

EXEMPLO



- Satisfaz os pré-requisitos de minimização
1. Construir a tabela e marcar pares {Estado final, Estado não-final}

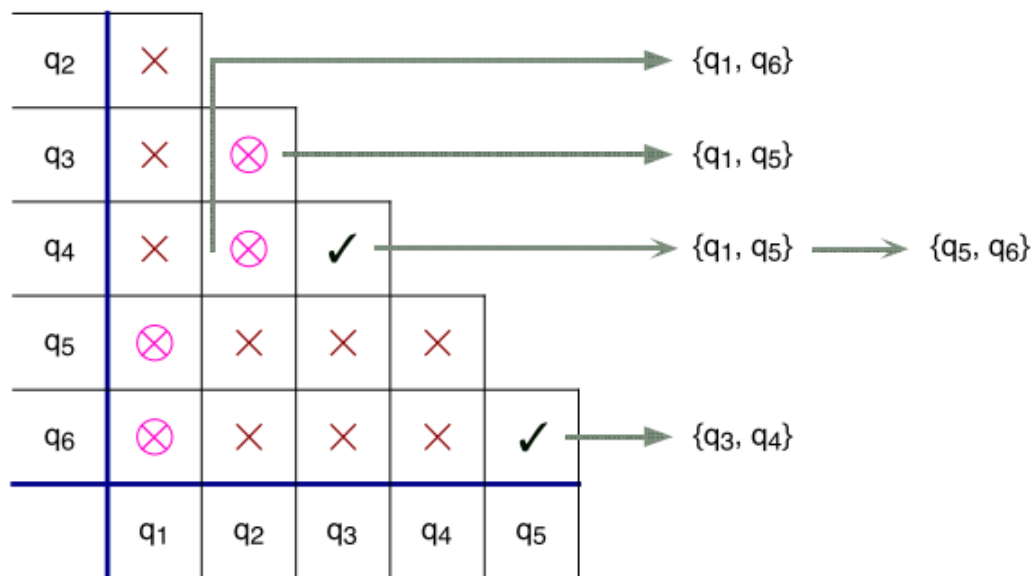
q2	×				
q3	×				
q4	×				
q5		×	×	×	
q6		×	×	×	
	q1	q2	q3	q4	q5

2. Analizar pares não marcados

- {q1, q5}
 - $\delta(q1, a) = q3$ $\delta(q5, a) = q4$
 - $\delta(q1, b) = q2$ $\delta(q5, b) = q3$
 - {q2, q3} e {q3, q4} são não-marcados:
 - {q1, q5} é incluído nas listas de {q2, q3} e {q3, q4}
- {q1, q6}
 - $\delta(q1, a) = q3$ $\delta(q6, a) = q3$
 - $\delta(q1, b) = q2$ $\delta(q6, b) = q4$
 - {q3, q3} é trivialmente equivalente: Não marcar
 - {q2, q4} é não marcado: {q1, q6} é incluído na lista de {q2, q4}
- {q2, q3}
 - $\delta(q2, a) = q2$ $\delta(q3, a) = q5$
 - $\delta(q2, b) = q1$ $\delta(q3, b) = q6$
 - {q2, q5} é marcado: {q2, q3} é marcado \rightarrow {q1, q5}
 - {q1, q6} é não marcado: {q2, q3} é incluído na lista de {q1, q6}
- {q2, q4}
 - $\delta(q2, a) = q2$ $\delta(q4, a) = q6$
 - $\delta(q2, b) = q1$ $\delta(q4, b) = q5$
 - {q2, q6} e {q1, q5} são marcados: {q2, q4} é marcado \rightarrow {q1, q6}
- {q3, q4}
 - $\delta(q3, a) = q5$ $\delta(q4, a) = q6$
 - $\delta(q3, b) = q6$ $\delta(q4, b) = q5$

- $\{q5, q6\}$ é não-marcado: $\{q3, q4\}$ é incluído na lista de $\{q5, q6\}$
- $\{q5, q6\}$
 - $\delta(q5, a) = q4$ $\delta(q6, a) = q3$
 - $\delta(q5, b) = q3$ $\delta(q6, b) = q4$
 - Como $\{q3, q4\}$ é não-marcado: $\{q5, q6\}$ é incluído na lista de $\{q3, q4\}$

-
- $\{q1, q5\} \rightarrow$
 - $\{q1, q6\} \rightarrow \{q2, q3\}$
 - $\{q2, q3\} \rightarrow \{q1, q5\}$
 - $\{q2, q4\} \rightarrow \{q1, q6\}$
 - $\{q3, q4\} \rightarrow \{q1, q5\}, \{q5, q6\}$
 - $\{q5, q6\} \rightarrow \{q3, q4\}$
-



- Como os pares $\{q3, q4\}$ e $\{q5, q6\}$ são não-marcados
- q34: unificação dos estados não-finais q3 e q4;
- q56: unificação dos estados finais q5 e q6.

