

Autômatos Finitos Determinísticos

Douglas O. Cardoso
douglas.cardoso@cefet-rj.br
docardoso.github.io



Roteiro

- 1 Uma Introdução Intuitiva
- 2 Autômatos Finitos Determinísticos (AFDs)
- 3 Exercícios

Roteiro

1 Uma Introdução Intuitiva

2 Autômatos Finitos Determinísticos (AFDs)

3 Exercícios

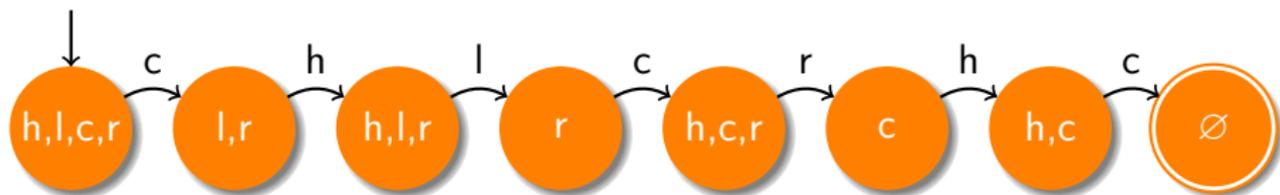
Um leão, um coelho e um repolho

- Numa margem de um rio estão um leão, um coelho e um repolho. Você deve atravessar de canoa os 3 para a outra margem, um por vez. Porém, não podem ser deixados sozinhos o leão com o coelho, ou o coelho com o repolho.
- Como você faria isso?
- Há mais de um jeito de fazer isso?

Modelagem

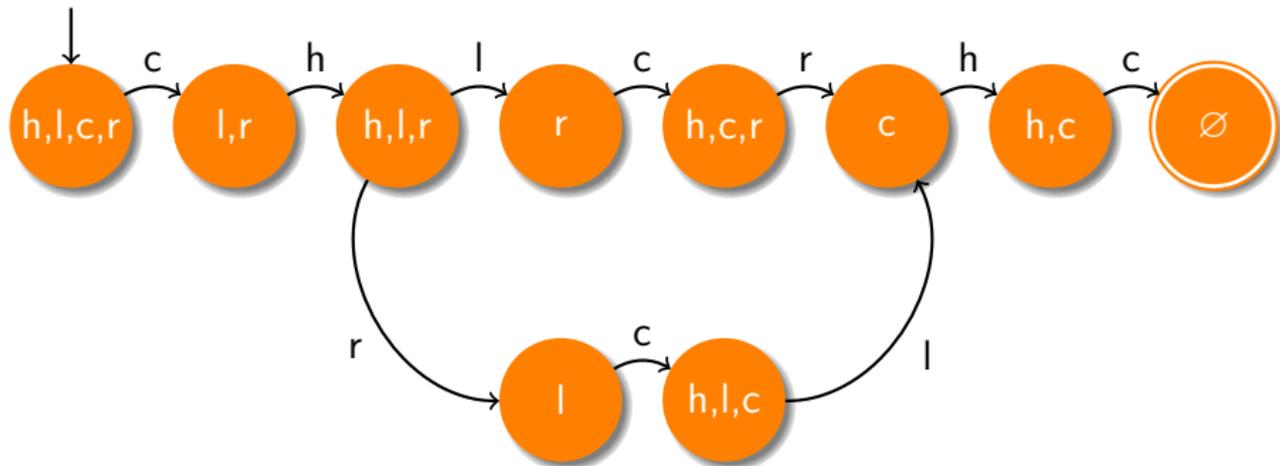
- Símbolos: humano = h, leão = l, coelho = c, repolho = r
- Estado inicial: todos numa mesma margem do rio; {h, l, c, r}
- Abstração 1: Não preciso representar a posição da canoa
 - Afinal, ela está onde o homem está
- Abstração 2: cada “passo” é uma travessia
 - Não é preciso registrar ações como “fulano entra na canoa”
 - Agora, é importante registrar quem atravessou

Solução



A solução é: chlcrhc

Outra solução?



Outra solução é: chrclhc

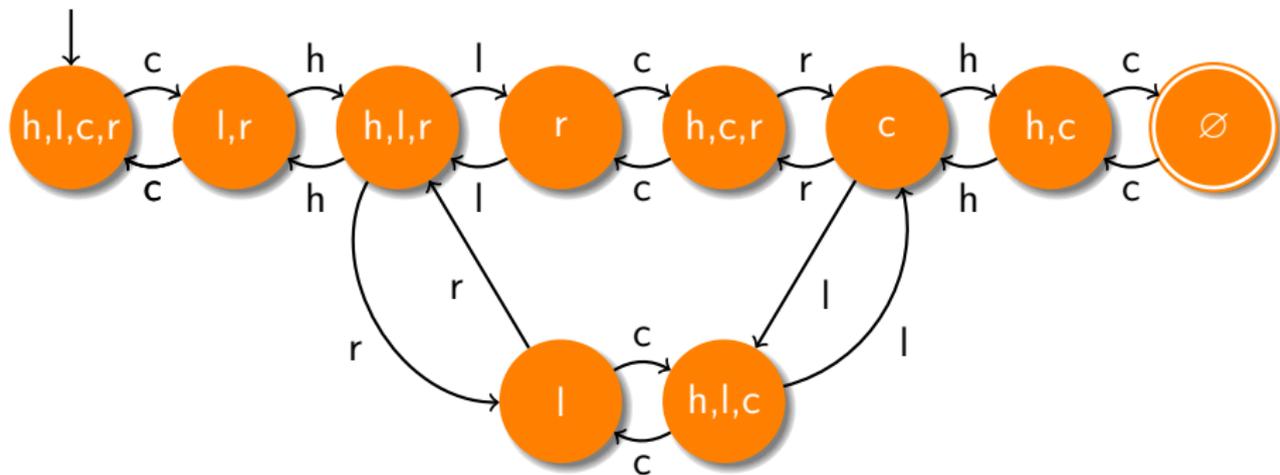
Reconhecimento de soluções

- Um **alfabeto** é um conjunto finito, não-vazio de **símbolos**
 - Exemplo: $\Sigma = \{h, l, c, r\}$
- Um **palavra** sobre Σ é uma sequência finita de elementos desse conjunto
 - Exemplos: chrlhc e chlcrhc
 - $|w|$ representa o número de símbolos (i.e., tamanho) de uma palavra w
 - w_i representa o i -ésimo elemento de uma palavra w
 - A palavra de tamanho zero é representada por λ
- Seja Σ^* o conjunto de todas as palavras sobre Σ
- Como verificar se $w \in \Sigma^*$ é uma solução?

Resposta: computação

- Verificar se o caminho correspondente a w leva ao estado final
- Em caso positivo, diz-se que w foi **aceita** (ou reconhecida)
- Senão, w foi **rejeitada**
- Denomina-se **computação** o processamento de uma palavra
- Uma computação é denotada usando a notação $[e_1, ax] \vdash [e_2, x]$, considerando que exista uma transição do estado e_1 para e_2 sob o símbolo a

Exemplo de computação: chrclhc, desde o estado inicial



$[\{h, l, c, r\}, chrclhc] \vdash [\{l, r\}, hrclhc] \vdash [\{h, l, r\}, rclhc] \vdash$
 $[\{l\}, clhc] \vdash [\{h, l, c\}, lhc] \vdash [\{c\}, hc] \vdash [\{h, c\}, c] \vdash [\emptyset, \lambda]$

Roteiro

1 Uma Introdução Intuitiva

2 Autômatos Finitos Determinísticos (AFDs)

3 Exercícios

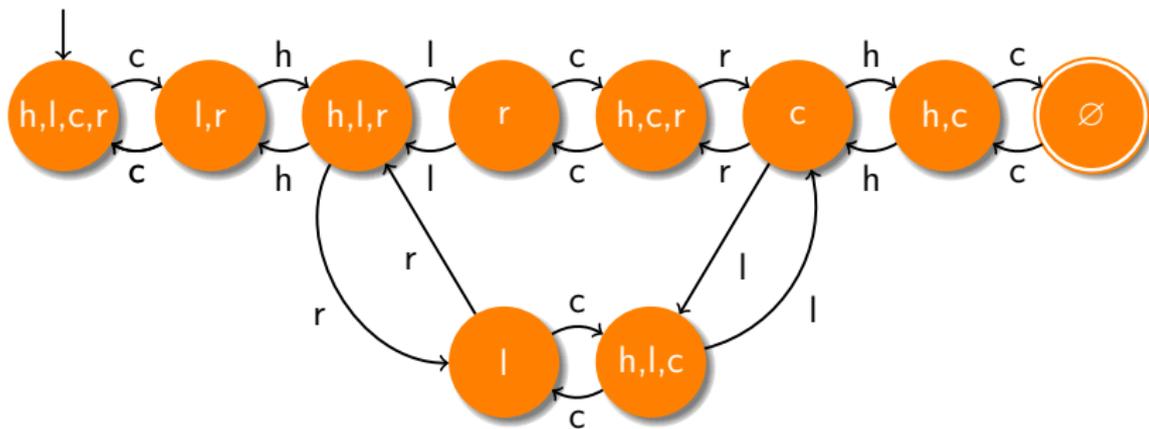
Definição

Um AFD é definido pela quintupla $(E, \Sigma, \delta, i, F)$, em que:

- E é um conjunto **finito, não-vazio** de elementos denominados estados
- Σ é um alfabeto
- $\delta : E \times \Sigma \rightarrow E$ é a **função** de transição (determinismo)
- $i, i \in E$, é o estado inicial
- $F, F \subset E$, é o conjunto de estados finais

O estado “sumidouro”

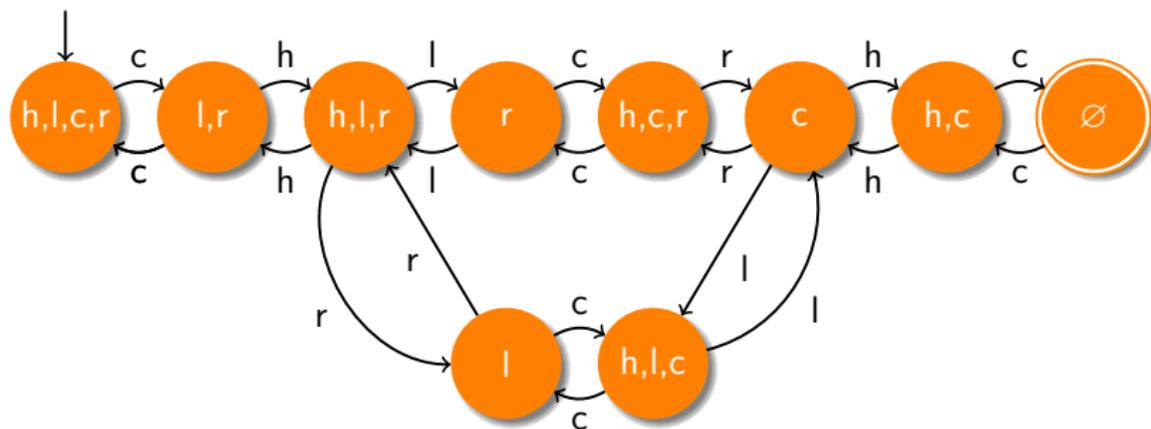
- Uma função mapeia cada elemento do seu domínio
- Todavia, não há transições sob todos os símbolos a partir de todos os estados do exemplo
- Assume-se então que há um estado **não-terminal**, denominado **sumidouro**, que foi omitido do diagrama
- Se uma transição de um estado e sob um símbolo a não foi especificada, assume-se que $\delta(e, a) = t$
- Por fim, $\forall a \in \Sigma \delta(t, a) = t$



O estado “sumidouro”

- Uma função mapeia cada elemento do seu domínio
- Todavia, não há transições sob todos os símbolos a partir de todos os estados do exemplo
- Assume-se então que há um estado **não-terminal**, denominado **sumidouro**, que foi omitido do diagrama
- Se uma transição de um estado e sob um símbolo a não foi especificada, assume-se que $\delta(e, a) = t$
- Por fim, $\forall a \in \Sigma \delta(t, a) = t$

Exemplo



- $E = \{\{h, l, c, r\}, \{l, r\}, \{h, l, r\}, \{l\}, \{r\}, \{h, l, c\}, \{h, c, r\}, \{c\}, \{h, c\}, \emptyset, t\}$
- $\Sigma = \{h, l, c, r\}$
- $i = \{h, l, c, r\}$
- $F = \{\emptyset\}$

Exemplo, função de transição

δ	h	l	c	r
{h,l,c,r}	t	t	{l, r}	t
{l,r}	{h,l,r}	t	{h,l,c,r}	t
{h,l,r}	{l,r}	{r}	t	{l}
{l}	t	t	{h,l,c}	{h,l,r}
{r}	t	{h,l,r}	{h,c,r}	t
{h,l,c}	t	{c}	{l}	t
{h,c,r}	t	t	{r}	{c}
{c}	{h,c}	{h,l,c}	t	{h,c,r}
{h,c}	{c}	t	\emptyset	t
\emptyset	t	t	{h, c}	t
t	t	t	t	t

Linguagens

- Uma linguagem é um conjunto de palavras
- A linguagem aceita por um AFD M , $L(M)$, é o conjunto de palavras que M aceita
- Seja $\hat{\delta} : E \times \Sigma^* \rightarrow E$ uma função de transição estendida, tal que:
 - $\hat{\delta}(e, \lambda) = e$
 - $\hat{\delta}(e, aw) = \hat{\delta}(\delta(e, a), w)$
- Então, $L(M) = \{w \in \Sigma^* : \hat{\delta}(i, w) \in F\}$
- Dado outro AFD M' , se e somente se $L(M) = L(M')$, diz-se que M e M' são equivalentes

Roteiro

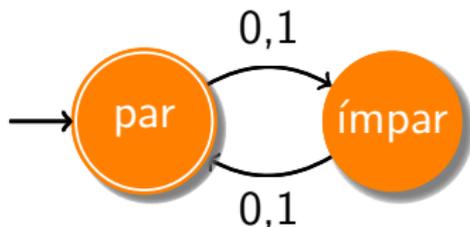
1 Uma Introdução Intuitiva

2 Autômatos Finitos Determinísticos (AFDs)

3 Exercícios

Exercício 1: um AFD para uma linguagem

- Descreva um AFD M , dado que:
- $L(M) = \{w \in \{0,1\}^* : w \text{ tem um número par de símbolos}\}$
- Ideia: qual a menor palavra que M deve aceitar? E que deve rejeitar?



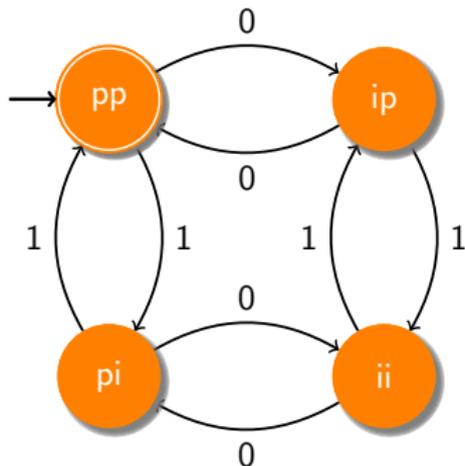
Caracterização formal

- $\Sigma = \{0, 1\}$
- $E = \{\text{par}, \text{ímpar}\}$
- $i = \text{par}$
- $F = \{\text{par}\}$

	δ	0	1
par		ímpar	ímpar
ímpar		par	par

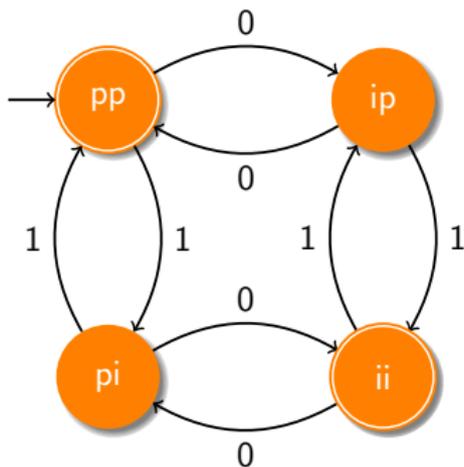
Exercício 2: outro AFD para outra linguagem

- Descreva um AFD M' , dado que:
- $L(M') = \{w \in \{0, 1\}^* : w \text{ tem um número par de 0s e um número par de 1s}\}$



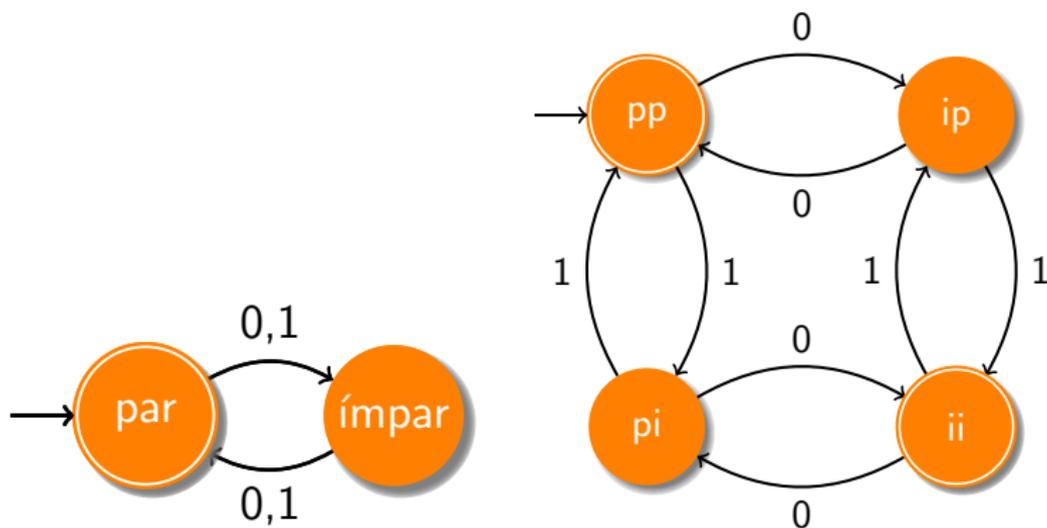
Exercício 3: adaptando M'

- Seja M'' um AFD tal que:
- $L(M'') = \{w \in \{0, 1\}^* : w \text{ tem os números de 0s e 1s ambos pares, ou ambos ímpares}\}$
- Como modificar o diagrama de M' para definir M'' ?



Exercício 4

Qual a relação entre os AFDs M e M'' dos exercícios anteriores?



Mais exercícios

- Livro do Newton José Vieira (NJV)
- Vide PDF (versão pré-impressão disponível na Internet)
- Página 87 (do PDF); questões 1, 2, 3, 5, 18