

Aspectos Formais da Computação

Prof. Sergio D. Zorzo

Departamento de Computação – UFSCar

1º semestre / 2017

04

Linguagens Formais e Autômatos

Linguagens Regulares

Sistema de Estados Finitos

Autômato Finito

Autômato Finito Não Determinístico

.... (continua)

Linguagens Regulares ou Tipo 3

Formalismos de Estudo:

Autômato Finito

formalismo operacional (reconhecedor de sentenças)
um sistema de estados finitos

Expressão Regular

formalismo denotacional (gerador de sentenças)
conjuntos (linguagens) básicos + concatenação e união

Gramática Regular

formalismo axiomático (gerador de sentenças)
gramática com restrições nas regras de produção

Linguagens Regulares ou Tipo 3

- Pela Hierarquia de Chomsky é a classe de linguagens mais simples
- Há três formalismos (autômatos, expressões regulares e gramáticas regulares), com algoritmos de reconhecimento, geração ou conversão entre formalismos
- Há pouca complexidade para a sua representação, mas com grande eficiência e de fácil implementação
- Há fortes limitações de expressividade, sendo que as linguagens de programação em geral não são linguagens regulares

Linguagens Regulares ou Tipo 3

Há importantes propriedades que podem ser usadas para:

- construir novas linguagens regulares a partir de linguagens regulares conhecidas (definindo uma álgebra)
- provar propriedades de determinado conjunto (linguagem) regular
- construir algoritmos

Se um problema tiver uma solução regular deve-se considerar preferencialmente a qualquer outra não-regular, pelas propriedades da Classe e eficiência e simplicidade da implementação

O universo de aplicações das linguagens regulares é muito grande e constantemente ampliado

Exemplos : análise léxica dos compiladores, sistemas de animação, hipertextos e hipermídias

Sistema de Estados Finitos

Sistema de Estados Finitos

modelo matemático de sistema com entradas e saídas discretas

número *finito e predefinido de estados*

(podem ser definidos antes de iniciar o processamento)

Estado

somente informações do passado

necessárias para determinar as ações para a próxima entrada

Sistema de Estados Finitos

Ex: Elevador

Não memoriza as requisições anteriores

- Estado: sumaria "andar corrente" e "direção de movimento"
- Entrada: requisições pendentes

Ex: Analisador Léxico, Processador de Texto

- Estado: memoriza a estrutura do prefixo da palavra em análise
- Entrada: texto

Restrição

nem todos os sistemas de estados finitos são adequados para serem estudados por esta abordagem (número de estados deve ser finito)

Sistema de Estados Finitos

O Computador com Arquitetura de von Neuman pode ser abordado como tendo processadores e memórias por um sistema de estados finitos

No entanto, o estudo da computabilidade exige uma memória *sem limite predefinido*

A Máquina de Turing é mais adequado ao estudo da computabilidade

O estudo da computabilidade e solucionabilidade de problemas são inicialmente tratadas neste Curso.

Autômato Finito

Autômatos finitos

Definição informal

Conjunto de estados: cada um “lembra” o que já foi feito na história de um sistema

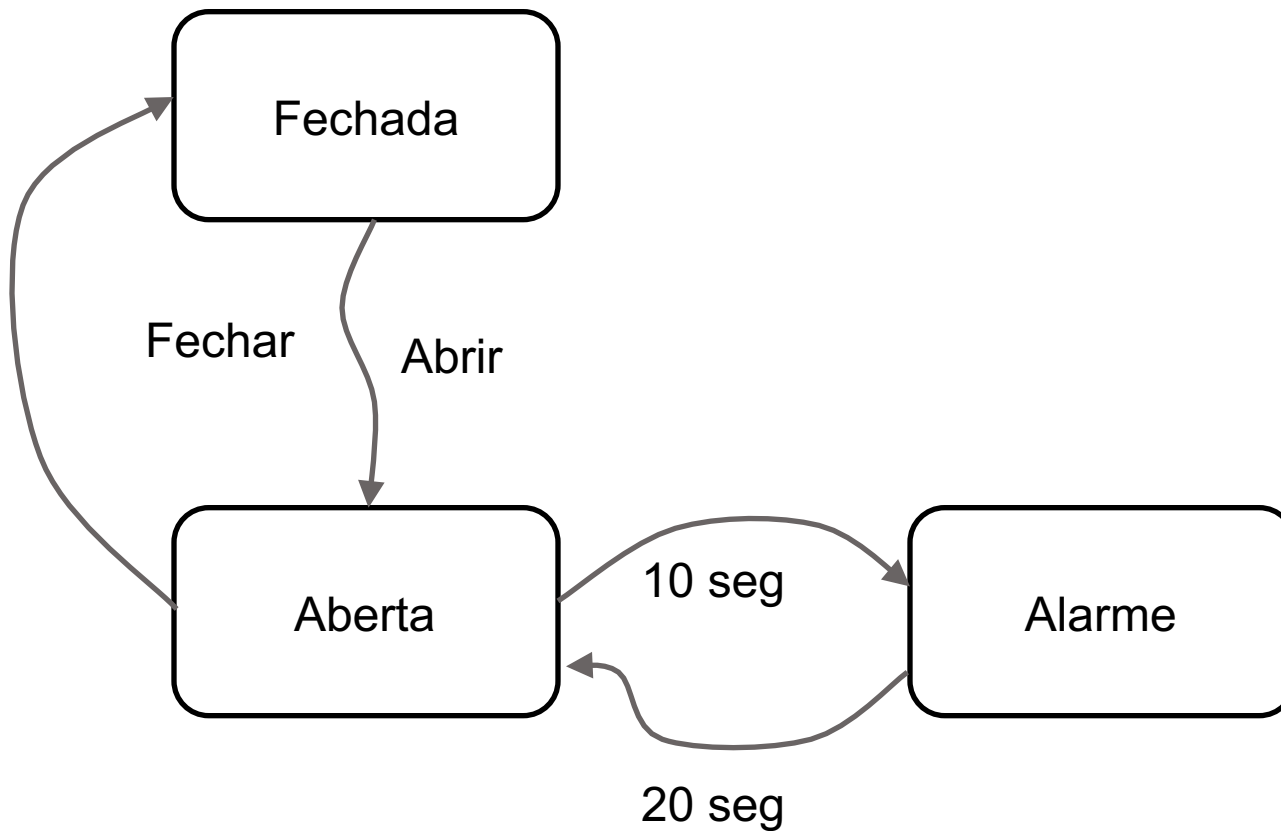
Conjunto de transições: movimentos possíveis de um estado para outro

Controle: dispositivo hipotético que lê uma entrada externa e move de um estado para outro

Existem transições que não mudam o estado

Autômatos finitos

Geladeira



Autômatos finitos

Aplicações

Avaliar um determinado processo/protocolo em busca de erros/falhas

Ex: e se eu fechar a porta com o alarme tocando?
Dependendo da implementação, pode resultar em erros

Autômatos finitos determinísticos - DFA

Definição Formal: DFA M ou AF-d M

$$M=(Q,\Sigma,\delta,q_0,F)$$

Q =Conjunto finito de estados

Σ =Conjunto finito de símbolos de entrada

δ =Função de transição

q_0 =Um estado inicial ($q_0 \in Q$)

F =Um conjunto de estados finais ou de aceitação ($F \subseteq Q$)

Autômatos finitos determinísticos

Função de transição

$$\delta: Q \times \Sigma \rightarrow Q$$

Define o funcionamento do autômato

Ex. da geladeira:

Precisa ter estado inicial e de aceitação

$Q = \{\text{Fechada}, \text{Aberta}, \text{Alarme}\}$

$\Sigma = \{\text{abrir}, \text{fechar}, 10\text{seg}, 20\text{seg}\}$

$q_0 = \text{Fechada}$

$F = \{\text{Fechada}\}$

Autômatos finitos determinísticos

$\delta(\text{Fechada}, \text{abrir}) = \text{Aberta}$

$\delta(\text{Aberta}, \text{fechar}) = \text{Fechada}$

$\delta(\text{Aberta}, 10\text{seg}) = \text{Alarme}$

$\delta(\text{Alarme}, 20\text{seg}) = \text{Aberta}$

Autômatos finitos determinísticos

Em um Autômato Finito Determinístico (DFA)

As transições estão completas

Para todo estado e todo símbolo de entrada

Sempre sabe o que fazer

Definição de determinismo

Autômatos finitos determinísticos

Notações

- Diagramas (Exemplo mais comum)

- Tabelas de transição (Versão tabular do diagrama)

- Representam completamente a 5-upla do autômato

Diagrama de estado

- Cada estado tem um nó correspondente

- Estado inicial (seta apontando para o estado a partir do nada)

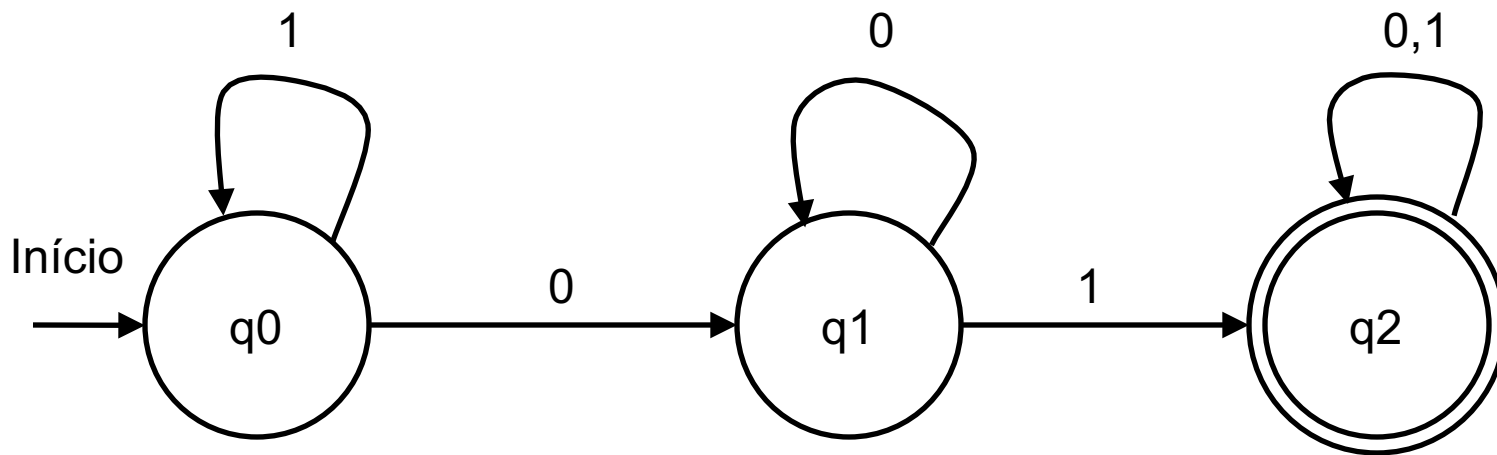
- Estado de aceitação (círculo duplo)

- Setas saindo de um estado para outro são transições

- Representação visual da função δ

Autômatos finitos determinísticos

Ex: $\{1...100...01y \mid y \text{ é qualquer cadeia de 0's e 1's}\}$



Autômatos finitos determinísticos

Versão tabular

Linhas correspondem aos estados

Colunas correspondem às entradas

Estado inicial é marcado com uma seta

Estados de aceitação são marcados com asterisco

	0	1
→ q0	q1	q0
q1	q1	q2
* q2	q2	q2

Autômatos finitos determinísticos

Um DFA M denota uma linguagem

Conjunto de todas as cadeias que aceita

$$L(M) = A$$

M reconhece A

M aceita A

Mesmo que um M não aceite nenhuma cadeia

Ele aceita a linguagem vazia \emptyset

Autômatos finitos determinísticos

Quando o autômato recebe uma cadeia de entrada

Processa a cadeia e produz uma saída: aceita ou rejeita

Começa no estado inicial

Lê símbolos da esquerda para a direita

Após ler um símbolo, move-se de um estado para outro,
de acordo com a função de transição

Quando lê o último símbolo, produz a saída

Se o autômato estiver em estado de aceitação, a saída
será aceita

Caso contrário, será rejeitada

Ex: abrir-fechar-abrir-fechar

Ex: 0010111

Autômatos finitos determinísticos

Definição formal de linguagem (indutiva)

$$\delta(q,a)=p$$

$$\delta^*(q,\epsilon)=q$$

$$\delta^*(q,w)=\delta(\delta^*(q,x),a) \text{ onde } w=xa$$

$$L(M)=\{w \mid \delta^*(q_0,w) \text{ está em } F\}$$

Definição:

Se L é $L(M)$ para algum DFA M

L é regular

Autômatos finitos determinísticos

Configuração instantânea

$w_1w_2w_3\dots w_kqw_{k+1}w_{k+2}\dots w_{n-2}w_{n-1}w_n$

Ex:

Entrada: 001010011

Configuração: 001[q_3]010011

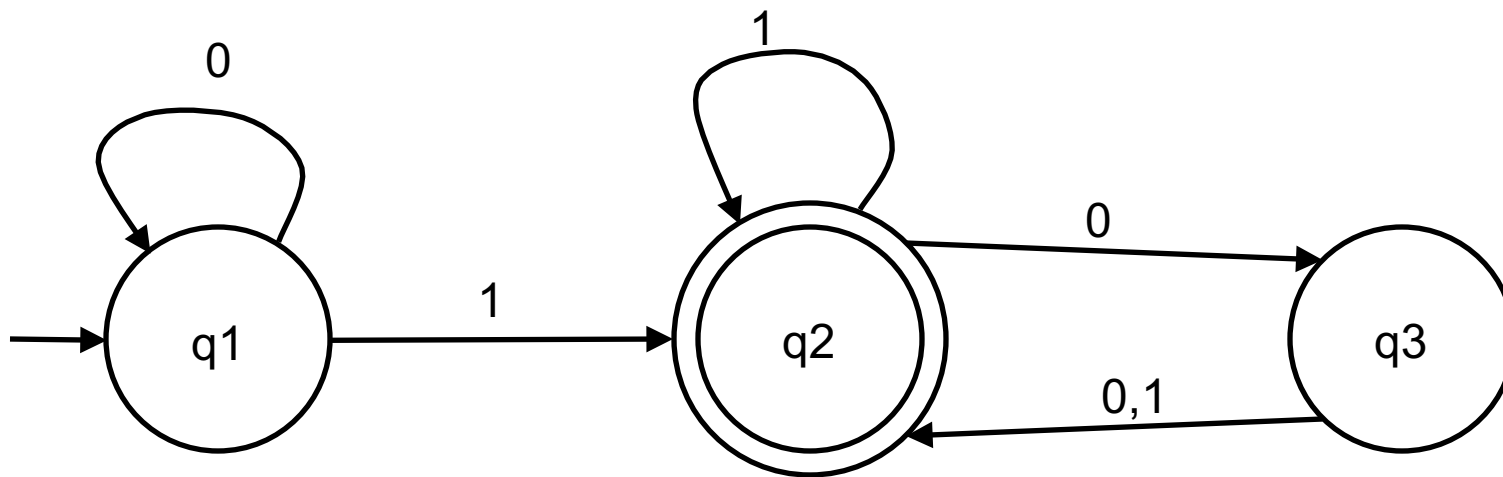
Já leu 001, falta ler 010011

Encontra-se no estado q_3

Próxima entrada é 0

Interpretando autômatos finitos

Dado o seguinte autômato finito:



Interpretando autômatos finitos

Calcule a função estendida e mostre, passo a passo, as configurações instantâneas para as seguintes cadeias:

00000

0100

01000

010000

010101

11111

Quais dessas cadeias fazem parte da linguagem do autômato?

Descreva informalmente a linguagem do autômato

Descreva formalmente a linguagem do autômato

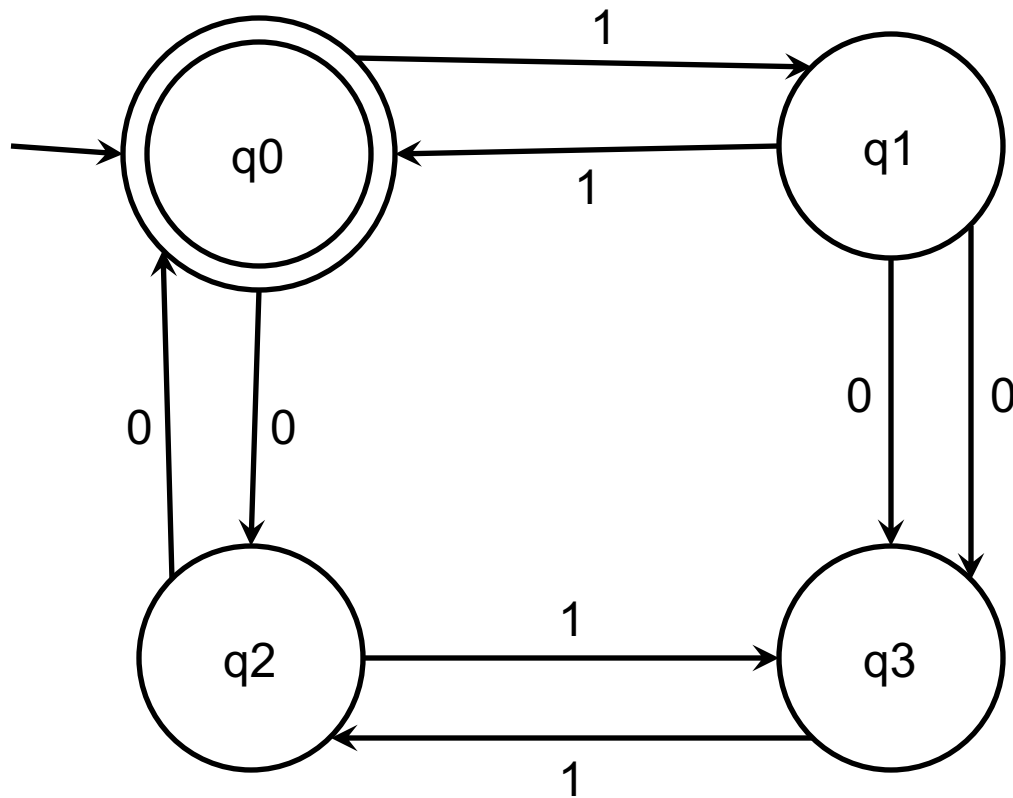
Respostas

Linguagens com um 1 pelo menos e um número par de zeros depois do último 1 (zero é par)

$A = \{w \mid w \text{ contém pelo menos um } 1 \text{ e um número par de } 0\text{s} \text{ segue o último } 1\}$

Interpretando autômatos finitos

Dado o seguinte autômato finito:



Interpretando autômatos finitos

Calcule a função estendida e mostre, passo a passo, as configurações instantâneas para as seguintes cadeias:

0101

0110

1001

1111

1

11100

Quais dessas cadeias fazem parte da linguagem do autômato?

Descreva informalmente a linguagem do autômato

Descreva formalmente a linguagem do autômato

Respostas

Cadeias com um número par de 0s e 1s

$L = \{w \mid w \text{ tem ao mesmo tempo um número par de 0s e um número par de 1s}\}$

Interpretando Autômatos Finitos

Dado o seguinte autômato finito:

	0	1
$\rightarrow q1$	q1	q2
* q2	q1	q2

Interpretando autômatos finitos

Calcule a função estendida e mostre, passo a passo, as configurações instantâneas para as seguintes cadeias:

010	0111110
-----	---------

0000001	1101
---------	------

001	11100
-----	-------

Quais dessas cadeias fazem parte da linguagem do autômato?

Descreva informalmente a linguagem do autômato

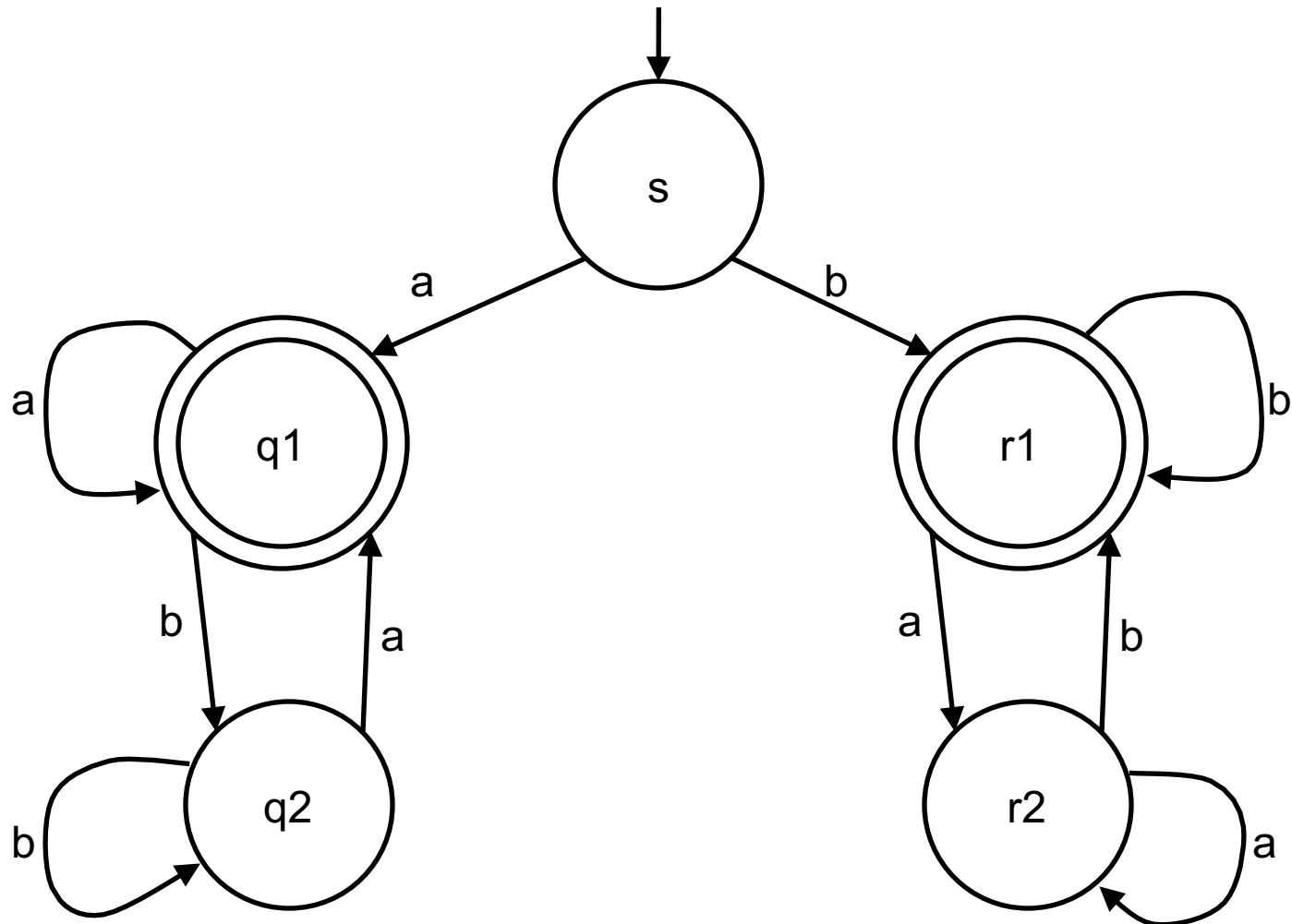
Descreva formalmente a linguagem do autômato

Respostas

Todas as cadeias que terminam com 1

$$L = \{w \mid w \text{ termina com um } 1\}$$

Interpretando autômatos finitos



Interpretando autômatos finitos

Calcule a função estendida e mostre, passo a passo, as configurações instantâneas para as seguintes cadeias:

a	b
aa	bb
bab	ab
ba	bbba

Quais dessas cadeias fazem parte da linguagem do autômato?

Descreva informalmente a linguagem do autômato

Descreva formalmente a linguagem do autômato

Respostas

Cadeias que começam e terminam com o mesmo símbolo

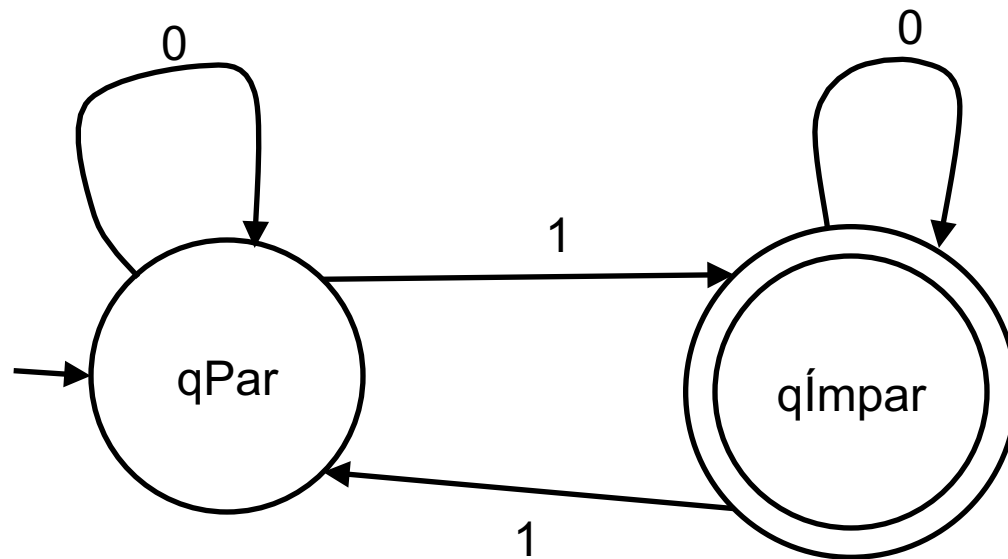
$L = \{w \mid w \text{ começa e termina com } a \text{ ou } w \text{ começa e termina com } b\}$

Projetando autômatos finitos

Ex:

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

Linguagem = cadeias com número ímpar de 1s

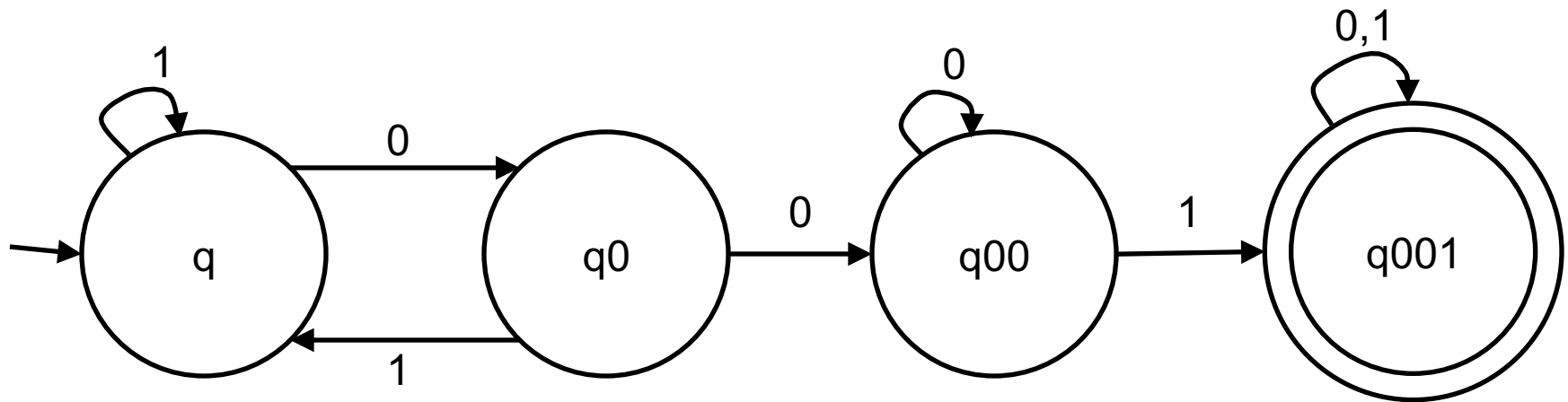


Projetando autômatos finitos

Ex:

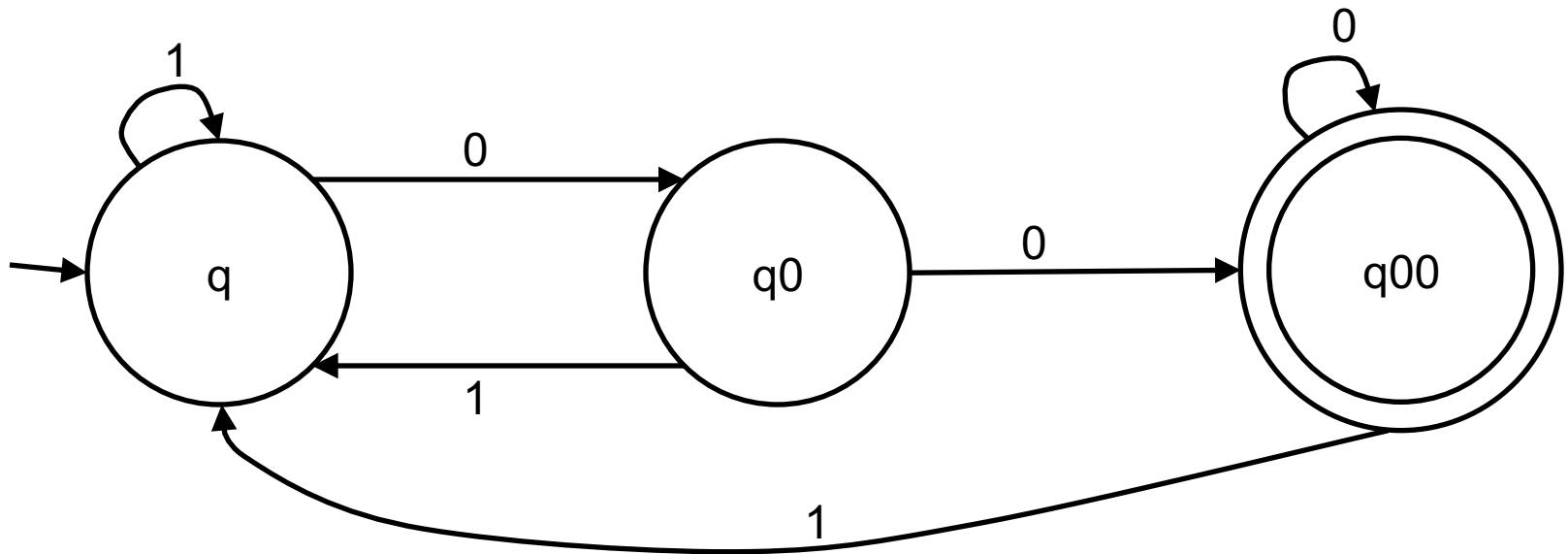
$\Sigma = \{0,1\}$

Linguagem = cadeias que contém a cadeia 001 como uma subcadeia



Projetando autômatos finitos

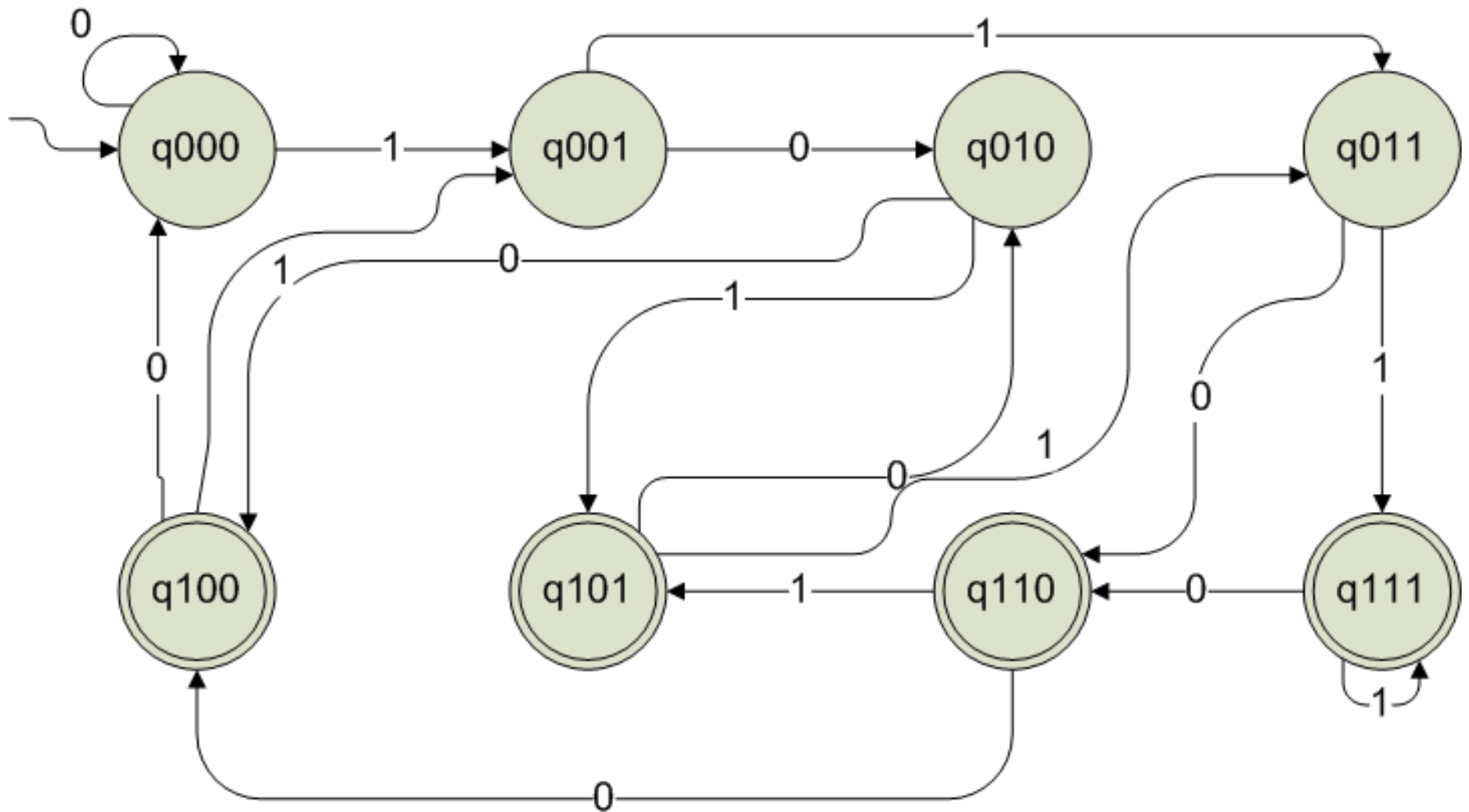
- Ex:
 - $\Sigma = \{0,1\}$
 - Linguagem = cadeias que terminam em 00



Mais um exercício

- Linguagem A consistindo de todas as cadeias sobre $\{0,1\}$ contendo um 1 na terceira posição a partir do final
 - Ex: 000100, 010110 estão em A, mas 0011 não

Mais um exercício



Autômatos Finitos Equivalentes

Dois Autômatos Finitos $M1$ e $M2$ são equivalentes

se e somente se

$$L(M1) = L(M2)$$

Linguagem Regular e Autômato Finito

Uma Linguagem L é linguagem regular

se e somente se

Existe um autômato finito M tal que $L=L(M)$

Fim