Análise léxica Autômatos finitos

Prof. Edson Alves

Faculdade UnB Gama

Sumário

1. Autômatos finitos

► Um reconhecedor é um programa que identifica, respondendo "Sim" ou "Nao", se uma cadeia é ou não uma sentença válida de uma determinada linguagem

- ► Um reconhecedor é um programa que identifica, respondendo "Sim" ou "Nao", se uma cadeia é ou não uma sentença válida de uma determinada linguagem
- ▶ Uma estratégia para a compilação de expressões regulares em reconhecedores é o uso de diagramas de transição generalizados, denominados autômatos finitos

- ► Um reconhecedor é um programa que identifica, respondendo "Sim" ou "Nao", se uma cadeia é ou não uma sentença válida de uma determinada linguagem
- Uma estratégia para a compilação de expressões regulares em reconhecedores é o uso de diagramas de transição generalizados, denominados autômatos finitos
- Um autômato finito pode ser determinístico ou não-determinístico: no segundo caso, podem exister duas ou mais transições com o mesmo rótulo partindo de um mesmo estado

- ► Um reconhecedor é um programa que identifica, respondendo "Sim" ou "Nao", se uma cadeia é ou não uma sentença válida de uma determinada linguagem
- ▶ Uma estratégia para a compilação de expressões regulares em reconhecedores é o uso de diagramas de transição generalizados, denominados autômatos finitos
- Um autômato finito pode ser determinístico ou não-determinístico: no segundo caso, podem exister duas ou mais transições com o mesmo rótulo partindo de um mesmo estado
- Autômatos determinísticos podem resultar em reconhecimentos mais rápidos do que os não-determinísticos, porém em geral são muito maiores, no que diz respeito ao número de estados e transições

- ► Um reconhecedor é um programa que identifica, respondendo "Sim" ou "Nao", se uma cadeia é ou não uma sentença válida de uma determinada linguagem
- ► Uma estratégia para a compilação de expressões regulares em reconhecedores é o uso de diagramas de transição generalizados, denominados autômatos finitos
- Um autômato finito pode ser determinístico ou não-determinístico: no segundo caso, podem exister duas ou mais transições com o mesmo rótulo partindo de um mesmo estado
- Autômatos determinísticos podem resultar em reconhecimentos mais rápidos do que os não-determinísticos, porém em geral são muito maiores, no que diz respeito ao número de estados e transições
- ▶ É possível representar expressões regulares em ambos tipos de autômatos finitos

Autômatos finitos não-determinísticos

Definição de AFN

Um autômato finito não-determinístico (AFN) é um modelo matemático que consiste em

- 1. um conjunto de estados S,
- 2. um alfabeto Σ de símbolos de entrada,
- uma função de transição que mapeia pares (estado, símbolo) em um conjunto de estados,
- **4.** um estado s_0 , denominado estado inicial ou de partida, e
- 5. um conjunto F de estados de aceitação (ou estados finais).

 Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado, denominado grafo de transição

- Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado, denominado grafo de transição
- ► Em um grafo de transição, os nós representam os estados e as arestas definem a função de transição

- Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado, denominado grafo de transição
- Em um grafo de transição, os nós representam os estados e as arestas definem a função de transição
- Os rótulos das arestas são os símbolos associados à transição, e a direção da aresta parte do estado atual para o próximo estado

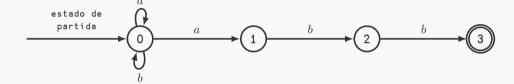
- Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado. denominado grafo de transição
- Em um grafo de transição, os nós representam os estados e as arestas definem a função de transição
- Os rótulos das arestas são os símbolos associados à transição, e a direção da aresta parte do estado atual para o próximo estado
- Grafos de transição se assemelham aos diagramas de transição, com duas diferenças fundamentais

Análise léxica Prof Edson Alves

- Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado, denominado grafo de transição
- Em um grafo de transição, os nós representam os estados e as arestas definem a função de transição
- Os rótulos das arestas são os símbolos associados à transição, e a direção da aresta parte do estado atual para o próximo estado
- Grafos de transição se assemelham aos diagramas de transição, com duas diferenças fundamentais
- A primeira diferença é que um mesmo rótulo pode estar associado a duas ou mais arestas partindo de um mesmo estado

- Um AFN pode ser representado por meio de um grafo direcionado e rotulado, denominado grafo de transição
- Em um grafo de transição, os nós representam os estados e as arestas definem a função de transição
- Os rótulos das arestas são os símbolos associados à transição, e a direção da aresta parte do estado atual para o próximo estado
- Grafos de transição se assemelham aos diagramas de transição, com duas diferenças fundamentais
- A primeira diferença é que um mesmo rótulo pode estar associado a duas ou mais arestas partindo de um mesmo estado
- ▶ A segunda é que o símbolo ∈ pode rotular uma aresta

Grafo de transição para a linguagem $(a \mid b)^*abb$



 Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transições

- Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transições
- Em uma tabela de transições cada linha representa um estado e cada coluna representa um rótulo

- Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transições
- Em uma tabela de transições cada linha representa um estado e cada coluna representa um rótulo
- Se necessário, é necessário adicionar uma coluna para o rótulo ε

- Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transicões
- Em uma tabela de transições cada linha representa um estado e cada coluna representa um rótulo
- Se necessário. é necessário adicionar uma coluna para o rótulo ∈
- \triangleright A entrada da tabela posicionada na línha i, coluna c, contém o conjunto de estados que podem suceder o estado i quando o caractere c for lido na entrada

Análise léxica

- Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transições
- Em uma tabela de transições cada linha representa um estado e cada coluna representa um rótulo
- Se necessário, é necessário adicionar uma coluna para o rótulo ε
- A entrada da tabela posicionada na línha i, coluna c, contém o conjunto de estados que podem suceder o estado i quando o caractere c for lido na entrada
- ▶ De fato, a tabela de transições corresponde à representação do grafo de transições como uma matriz de adjacências

- Uma alternativa para a implementação da função de transição é a tabela de transições
- Em uma tabela de transições cada linha representa um estado e cada coluna representa um rótulo
- Se necessário, é necessário adicionar uma coluna para o rótulo ε
- ▶ A entrada da tabela posicionada na línha i, coluna c, contém o conjunto de estados que podem suceder o estado i quando o caractere c for lido na entrada
- ▶ De fato, a tabela de transições corresponde à representação do grafo de transições como uma matriz de adjacências
- Outra alternativa é representar o grafo por meio de uma lista de adjacências

Tabela de transições do AFN da linguagem $(a \mid b)^*abb$

Estado	Símbolo de	entrada
	a	b
0	{ 0, 1 }	{ 0 }
1	-	{ 2 }
2	-	{ 3 }

▶ Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição

- ▶ Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição
- lacktriangle Os rótulos das arestas, quando concatenados, formam uma cadeia s

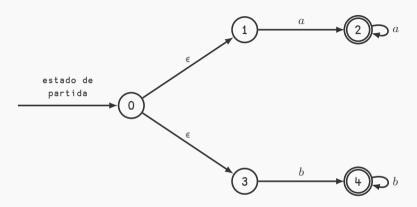
- ▶ Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição
- lacktriangle Os rótulos das arestas, quando concatenados, formam uma cadeia s
- Caso o símbolo ∈ seja o rótulo de uma ou mais arestas de um caminho, na concatenação dos rótulos este símbolo é descartado

- Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição
- lacktriangle Os rótulos das arestas, quando concatenados, formam uma cadeia s
- Caso o símbolo ∈ seja o rótulo de uma ou mais arestas de um caminho, na concatenação dos rótulos este símbolo é descartado
- Um AFN aceita uma cadeia de entrada s se, e somente se, existe um caminho no grafo de transições que parte do estado inicial e que termina em algum estado de aceitação

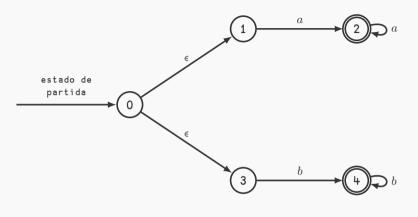
- Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição
- lacktriangle Os rótulos das arestas, quando concatenados, formam uma cadeia s
- Caso o símbolo ∈ seja o rótulo de uma ou mais arestas de um caminho, na concatenação dos rótulos este símbolo é descartado
- Um AFN aceita uma cadeia de entrada s se, e somente se, existe um caminho no grafo de transições que parte do estado inicial e que termina em algum estado de aceitação
- Pode existir mais de um caminho que leva a um estado de aceitação

- Um caminho em um grafo de transições é uma sequência de arestas de transição
- lacktriangle Os rótulos das arestas, quando concatenados, formam uma cadeia s
- Caso o símbolo ∈ seja o rótulo de uma ou mais arestas de um caminho, na concatenação dos rótulos este símbolo é descartado
- Um AFN aceita uma cadeia de entrada s se, e somente se, existe um caminho no grafo de transições que parte do estado inicial e que termina em algum estado de aceitação
- Pode existir mais de um caminho que leva a um estado de aceitação
- ▶ A linguagem definida por um AFN é o conjunto de cadeias que são aceitas

AFN da linguagem $aa^* \mid bb^*$



AFN da linguagem $aa^* \mid bb^*$



$$0 \xrightarrow{\epsilon} 1 \xrightarrow{a} 2 \xrightarrow{a}$$

Autômatos finitos determinísticos

Definição de AFD

Um autômato finito deerminístico (AFD) é um caso especial de AFN no qual

- nenhum estado possui um transição rotulada pelo símbolo ∈ (denominada transição-∈); e
- 2. para cada estado s existe no máximo uma transição rotulada com o caractere c partindo de s.

Observação: em um AFD, cada entrada da tabela de transições contém um único estado, o que simplifica o processo de verificação de aceitação de uma cadeia.

Pseudocódigo para verificação de cadeias por meio de um AFD

Input: Uma cadeia de entrada x terminada por um EOF

Output: "Sim", caso a cadeia seja uma sentença válida da linguagem, ou "Nao", caso contrário

- 1: $s \leftarrow s_0$
- 2: $c \leftarrow \text{PROXIMOCARACTERE}()$
- 3: while $c \neq {\sf EOF}$ do
- 4: $s \leftarrow \text{TRANSIÇÃO}(s, c)$
- 5: $c \leftarrow \text{PROXIMOCARACTERE}()$
- 6: if $s \in F$ then
- 7: return "Sim"
- 8: else
- 9. return "Não"