

UNIVERSIDADE FEDERAL DA FRONTEIRA SUL  
CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO – Campus Chapecó  
CCR: Linguagens Formais e Autômatos

Descrição do PROJETO:

Construção de aplicação para gerar Autômato Finito Determinístico.

Braulio Mello

Última atualização: 22/05/23

Data limite de apresentação regular: até a penúltima semana letiva de aula.

Na última semana é permitida a apresentação, com correções, para recuperação de rendimento.

Objetivo:

Construção de uma aplicação capaz de gerar um AFD livre de estados inalcançáveis e mortos.

Entrada: arquivo com a relação de tokens e/ou GRs de uma linguagem.

Saída: Autômato Finito Determinístico (AFD) e mínimo sem a aplicação de classes de equivalência entre estados.

Descrição:

A aplicação realiza a carga de tokens (palavras reservadas, operadores, símbolos especiais, ...) e Gramáticas Regulares (GR) a partir de um arquivo fonte (texto), gerando o AFND.

Por exemplo, se o arquivo de entrada tem as seguintes informações:

se

entao

senao

$\langle S \rangle ::= a\langle A \rangle \mid e\langle A \rangle \mid i\langle A \rangle \mid o\langle A \rangle \mid u\langle A \rangle$

$\langle A \rangle ::= a\langle A \rangle \mid e\langle A \rangle \mid i\langle A \rangle \mid o\langle A \rangle \mid u\langle A \rangle \mid \epsilon$

Então, a ação de carga destas informações gera o AFND ilustrado na tabela a seguir.

$\delta$	s	e	n	t	a	o	i	u
S	A, H	C, M			M	M	M	M
A		B						
*B								
C			D					
D				E				
E					F			
F						G		
*G								
H		I						
I			J					
J					K			
K						L		
*L								
*M		M			M	M	M	M

Neste AF exemplo, os estados finais que reconhecem os respectivos tokens são:

B: se

G: entao

L: senao

M: variavel

No arquivo de carga, usar notação BNF para as GRs.

Para cada token e gramática, a aplicação gera o conjunto de transições rotuladas em um único AF durante o procedimento de carga. No AF, apenas o estado inicial é compartilhado entre diferentes tokens/gramáticas. Os demais estados são exclusivos para as transições dos demais símbolos dos tokens e/ou estados das GRs. Ou seja, após o estado final, na carga, todas as demais transições têm um novo estado como destino.

O AF será indeterminístico quando ocorrer uma ou mais situações em que dois tokens ou sentenças definidas por GR iniciam pelo mesmo símbolo.

Determinização:

Aplicar o teorema de determinização para obter o AFD.

Minimização:

O AFD resultante deve ser submetido ao processo de minimização, contudo, sem aplicar Classe de Equivalência. No AFD final os estados podem ser representados por números. Os símbolos podem ser representados pelo correspondente numérico de acordo com a tabela ASCII.

Estado de erro:

Ao final da minimização, acrescentar um último estado final. Este será o estado de erro. Todas as células do AFD não mapeadas devem ser preenchidas com estado de erro. Todas as transições a partir do estado de erro permanecem no estado de erro.

Entrega (até penúltima semana letiva de aula):

- Código fonte da aplicação
- Relatório, em formato de artigo, contendo: identificação autores, resumo, introdução, referencial teórico básico (conceitos essenciais para compreensão do trabalho e trabalhos correlatos), especificação e implementação da solução para gerar AFDs, conclusão e referencial bibliográfico.
- upload no moodle em arquivo único antes da apresentação
- a penúltima semana letiva de aula é a data limite. O trabalho pode ser apresentado assim que estiver pronto no decorrer do semestre.

Apresentação e avaliação:

- Trabalho individual ou em duplas
- Implementação operacional dá direito à apresentação
- A avaliação e atribuição da nota são aplicadas perante apresentação (demonstração da aplicação e arguição). Apenas a entrega da implementação não reverte em nota, permanecendo 'zero'.
- Qualidade da solução, requisitos contemplados, domínio do processo de especificação e implantação da aplicação (perante arguição), teor/clareza/conteúdo do artigo são os principais referenciais para composição da nota.

Avaliação e pontuação:

AFD: 8,0

Minimização: 1,0

Artigo: 1,0.