# Trabalho em Grupo 2 SCE-0185

 $2^{\circ}$ . Semestre de 2008

Professor: João Luís G. Rosa - e-mail: joaoluis@icmc.usp.br PAE: Paulo Henrique Ribeiro Gabriel - e-mail: phrg@icmc.usp.br versão 2.1 - 13/11/2008 - Última Página Adicionada

## 1 Objetivo

Desenvolver o entendimento de Linguagens Formais e seu potencial de representação através da implementação de processadores de linguagens formais.

## 2 Descrição

O trabalho deve ser preferencialmente realizado em grupos de três. Cada grupo deve selecionar uma das aplicações sugeridas abaixo (opção 3 ou 4), projetá-la e desenvolvê-la, empregando uma das seguintes linguagens de programação: C, C++, Pascal ou Java.

- Opção 3: Simulador Universal de Autômatos de Pilha: O programa deve aceitar a especificação de um APN e a partir daí para uma dada lista de cadeias, dizer quais as que pertencem (saída: aceita) e quais as que não pertencem (saída: rejeita) à linguagem reconhecida pelo autômato. Utilizar a aceitação pela pilha vazia.
- Opção 4: Simulador Universal de Autômatos Limitados Linearmente: O programa deve aceitar a especificação de um ALL e a partir daí para uma dada lista de cadeias, dizer quais as que pertencem (saída: aceita) e quais as que não pertencem (saída: rejeita) à linguagem reconhecida pelo autômato.

#### 3 Produto

O programa a ser implementado neste projeto deve seguir rigorosamente os formatos de entrada e saída (ver seção "Arquivos Texto de Entrada e de Saída" abaixo), uma vez que todos os projetos serão submetidos, no período de 17 a 28 de novembro de 2008, ao corretor automático Boca (http://frangolino.icmc.usp.br/boca). O sistema permitirá que se escolha a opção (3 ou 4) na submissão. Recomenda-se que a primeira submissão ocorra antes do prazo final, para que sejam possíveis eventuais correções. O prazo final é improrrogável. Além do programa, um relatório com a descrição do trabalho deverá ser entregue (ver seção "Critérios" abaixo).

#### 4 Critérios

Os critérios de correção dos trabalhos são:

- 1. (80%) O programa funciona corretamente para todos os casos de teste;
- 2. (20%) **Documentação**: relatório simples que explica as técnicas utilizadas para implementar a máquina escolhida. Discutir a qualidade da solução implementada, a estruturação do código e a eficiência da solução em termos de espaço e tempo. A documentação deverá ser entregue na primeira aula após o final do prazo de submissão do trabalho, ou seja, no dia 01/12/2008 para a turma 1-A e no dia 02/12/2008 para a turma 2-B.

Atenção: O plágio (cópia) de programas não será tolerado. Quaisquer programas similares terão nota zero independente de qual for o original e qual for a cópia.

### 5 Arquivos Texto de Entrada e de Saída

#### Arquivo Texto de Entrada:

- 1<sup>a</sup>. Linha: número de estados: para o conjunto de estados Q, assume-se os nomes dos estados de  $q_0$  a  $q_{n-1}$ , onde n é o número de estados (Obs.:  $q_0$  é o estado inicial). Portanto, basta entrar com o número de estados. Assuma  $1 \le n \le 10$ ;
- $2^a$ . Linha: o conjunto de símbolos terminais ( $\Sigma$ ): entrar com a quantidade de símbolos terminais seguida dos elementos separados por espaço simples. Assume-se tamanho máximo igual a 10;
- $3^a$ . Linha: o conjunto de símbolos de pilha ( $\Gamma$ ) para a opção 3 (APN): entrar com a quantidade de símbolos de pilha seguida dos elementos (de um caractere) separados por espaço simples. Assume-se que o símbolo inicial  $Z_0$  é representado por Z. Assume-se tamanho máximo igual a 10. Para a opção 4 (ALL): entrar com a quantidade de símbolos de  $\Sigma'$  (alfabeto estendido de fita) não presentes em  $\Sigma$ , seguido pelos símbolos, separados por espaço simples;
- $4^a$ . Linha: o conjunto de estados de aceitação (F): entrar com a quantidade de estados de aceitação seguida dos elementos separados por espaços para o APN (opção 3) e o número 1 seguido do estado de aceitação  $(q_a)$  para o ALL (opção 4). Lembre-se de entrar apenas com os números de 0 a 9;
- $5^a$ . Linha: o número de transições ( $\delta$ ) da máquina (máximo de 50).
- a partir da  $6^a$  Linha: as transições: entra-se com um  $\delta$  em cada linha, com os elementos separados por espaço. Para o APN (opção 3):  $q \ x \ Z \ q' \ \sigma$ , onde  $q, q' \in Q, \ x \in \Sigma \cup \{\lambda\}, \ Z \in \Gamma \ e \ \sigma \in \Gamma^*$ . Para o ALL (opção 4):  $q \ x \ q' \ y \ D$ , onde  $q, q' \in Q, \ x, y \in \Sigma' \ e \ D \in \{R, L, S\}$ . Assuma os limites da fita para o ALL como "\$" (esquerda) e "\*" (direita). Represente a cadeia vazia  $(\lambda)$  como "-".

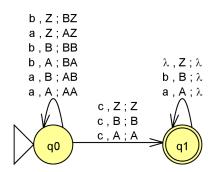
- Linha depois das transições: entrar com o número de cadeias de entrada (máximo de 10).
- Próximas Linhas: cadeias de entrada: entrar com uma em cada linha. Comprimento máximo de cada cadeia = 20 símbolos.

#### Arquivo Texto de Saída:

• a partir da 1<sup>a</sup>. Linha: a informação sobre a aceitação ou não da respectiva cadeia de entrada, **na ordem** do arquivo de entrada. Se a cadeia de entrada pertencer à linguagem reconhecida pelo autômato, a cadeia de saída será "aceita". Caso a cadeia de entrada não pertença à linguagem reconhecida pelo autômato, a cadeia de saída será "rejeita".

### 6 Exemplos

• Exemplo 1 - Autômato de pilha (APN) que processa a linguagem  $wcw^R$ ,  $w \in \{a, b\}$ .



#### Arquivo Texto de Entrada<sup>1</sup>:

- 1. 2
- 2. 2 a b
- 3. 3 Z A B
- 4. 11
- 5. 12
- 6. 0 a Z 0 AZ
- 7. 0 a A 0 AA
- 8. 0 a B 0 AB
- 9. 0 b Z 0 BZ

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Os números das linhas **não** devem aparecer no arquivo-texto. Estão colocados aqui apenas para facilitar o entendimento.

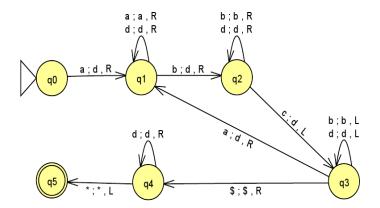
- 10. 0 b A 0 BA
- 11. 0 b B 0 BB
- 12. 0 c Z 1 Z
- 13. 0 c A 1 A
- 14. 0 c B 1 B
- 15. 1 a A 1 -
- 16. 1 b B 1 -
- 17. 1 Z 1 -
- 18. 10
- 19. abbcbba
- 20. aabbcbbaa
- 21. bbabbacbbabbb
- 22. bbbbbbbbbb
- 23. -
- 24. ababababab
- 25. bbbbacabbbb
- 26. abba
- 27. c
- 28. aaa

#### Arquivo Texto de Saída:

- 1. aceita
- 2. aceita
- 3. rejeita
- 4. rejeita
- 5. rejeita
- 6. rejeita
- 7. aceita
- 8. rejeita
- 9. aceita
- 10. rejeita

# $\begin{array}{c} \rm ICMC\text{-}USP \\ T2,\,17~a~28/11/2008 \\ SCE\text{-}0185~(continuação) \end{array}$

• Exemplo 2 - Autômato Limitado Linearmente (ALL) que processa a linguagem  $a^nb^nc^n$ , com n>0.



#### Arquivo Texto de Entrada:

- 1. 6
- 2. 3 a b c
- 3. 3 \$ \* d
- 4. 15
- 5. 13
- 6. 0 a 1 d R
- 7.1d1dR
- 8. 1 a 1 a R
- 9. 1 b 2 d R
- 10. 2 b 2 b R
- $11.\ 2\ d\ 2\ d\ R$
- 12. 2 c 3 d L
- 13. 3 d 3 d L
- 14. 3 b 3 b L
- 15. 3 a 1 d R
- 16. 3 \$ 4 \$ R
- 17. 4 d 4 d R
- 18. 4 \* 5 \* R
- 19. 10
- 20. abbcca
- 21. aabbcc

# $\begin{array}{c} \rm ICMC\text{-}USP \\ T2,\,17~a~28/11/2008 \\ SCE\text{-}0185~(continuação) \end{array}$

- 22. bac
- 23. aaabbbcccc
- 24. -
- 25. abcabc
- 26. abc
- 27. abcc
- 28. c
- 29. aaabbbbccc

#### Arquivo Texto de Saída:

- 1. rejeita
- 2. aceita
- 3. rejeita
- 4. rejeita
- 5. rejeita
- 6. rejeita
- 7. aceita
- 8. rejeita
- 9. rejeita
- 10. rejeita

# 7 Página Adicionada

#### NOTAS:

- 1. Apenas máquinas determinísticas serão testadas para a opção 4 (ALL). Já para a opção 3 (APN), há a necessidade de prever máquinas não-determinísticas, uma vez que algumas linguagens livres de contexto só são processadas por autômatos de pilha **não**-determinísticos.
- 2. O processamento da cadeia no ALL começa no estado  $q_0$  e no símbolo à direita de \$. Exemplo: para a fita abba, a descrição instantânea inicial é  $q_0abba$ .