

Relatório Trabalho 01 de L.F.A

Samuel Terra¹ Matheus Calixto²

¹Instituto Federal de Ciência e Tecnologia de Minas Gerais
São Luiz Gonzaga, s/n - Formiga / MG - Brasil

calixtinn@gmail.com, samuelterra22@gmail.com

Resumo. *Este é um trabalho da disciplina de Linguagens Formais e Autômatos Finitos, que aborda a implementação de algoritmos para a manipulação de autômatos finitos.*

Introdução

Dentre os problemas propostos para serem resolvidos neste trabalho prático, ambos foram concluídos. O primeiro problema foi criar uma classe para representar os Autômatos Finitos Determinísticos, e o segundo problema foi implementar as funções que continham os algoritmos para a manipulação deste AFD.

O programa foi construído na linguagem Python 3, por proporcionar facilidade de implementação, diversas funções de manipulação de objetos, interface gráfica e estruturas de dados.

A estrutura do programa foi construída em cima do padrão MVC (*Model, View and Controller*) de orientação a Objetos. O MVC é um padrão de arquitetura de software onde realiza a separação da aplicação em três camadas. Com a camada *Model* é possível elaborar a modelagem dos objetos mais simples no sistema (ex. Automato, Estado, Transição). Já na camada *Controller*, é onde fica todas as regras de negócio, os métodos que realmente realizam todo o esforço com a implementação de todas as funcionalidades. E camada que é chamada de *View* é possível realizar a interação com o usuário, nela apenas é solicitado as informações de entrada e passadas para o *Controller* que é também instanciado.

A interação com o usuário é intuitiva e realizada através do terminal com menus e sub-menus contendo todas as funcionalidades exigidas na especificação do trabalho.

Implementação

A implementação do trabalho foi realizada pelos dois alunos de maneira online, que utilizaram recursos como: IDE PyCharm e controle de versão com Git. A divisão das tarefas foi realizada de maneira igual e justa entre os integrantes, o que contribuiu de maneira excelente para o bom andamento do trabalho. As dificuldades foram solucionadas rapidamente através da troca de ideias, e as decisões de implementação foram discutidas de maneira saudável.

A Classe AFD

Do que diz respeito ao código, o objeto AFD foi construído a partir de outros objetos: Estados (States) e Transições (Transitions). O objeto State, que representa um estado de um autômato, possui os seguintes atributos:

- **ID:** Um número inteiro salvo como caracter, que é a identificação do estado.

- **Name:** O nome do estado.
- **PosX:** Um número real, representando a coordenada do eixo X referente à posição do estado no plano cartesiano do software JFLAP.
- **PosY:** Um número real, representando a coordenada do eixo Y referente à posição do estado no plano cartesiano do software JFLAP.
- **Initial:** Uma flag booleana, indicando se o estado é um estado inicial (True) ou não (False).
- **Final:** Uma flag booleana, indicando se o estado é um estado final (True) ou não (False).

Já o objeto Transition que também possui uma classe própria, assim como o objeto State, representa as transições entre os estados desse AFD. Cada transição possui os seguintes atributos:

- **ID:** Um número inteiro salvo como caracter, que é a identificação da transição.
- **From:** Um número inteiro salvo como caractere, que indica o estado de partida da transição.
- **To:** Um número inteiro salvo como caractere, que indica o estado de destino da transição
- **Read:** Um caractere que é consumido ao se realizar uma transição de um estado a outro.

Por fim, através desses objetos, o objeto AFD, que representa o autômato, é construído. A classe AFD possui os seguintes atributos:

- **States:** Uma lista de objetos do tipo State, que comporta todos os estados do AFD.
- **Trasitions:** Uma lista de objetos do tipo Transition, que comporta todas as transições do AFD.
- **Initial:** Um número inteiro, salvo como caractere, que representa o estado inicial do AFD.
- **Finals:** Uma lista de caracteres, contendo o ID de todos os estados que são finais.
- **Alphabet:** Uma lista contendo todos os caracteres que fazem parte do alfabeto do referido AFD.

Com esses objetos, conclui-se a constituição da interface *Model* do modelo MVC, e com isso a primeira parte do trabalho que era criar uma classe que representasse um Autômato, foi concluída.

Manipulação do AFD

Para a segunda etapa do trabalho, foi solicitado que se criasse funções para a manipulação deste AFD. Estas manipulações se dão através dos algoritmos vistos em sala de aula, e podem ser descritas a seguir:

- **Entrada de Dados:** A entrada de dados é obtida através do Software JFLAP, que permite criar autômatos e salva-os no formato .jff, que nada mais é que o formato XML. portanto, o usuário deve construir o autômato primeiro, através do JFLAP, e depois utilizar a opção de Carregamento no programa. Para tal, foi implementada uma função de leitura de arquivos XML, onde foi utilizada a biblioteca ElementTree. O arquivo jff, possui tags pré definidas que permitem a leitura

fácil e obtenção das informações através do arquivo. Foram extraídas as seguintes informações deste arquivo:

- ID do estado
- Nome do Estado
- Posição X (plano cartesiano)
- Posição Y (plano cartesiano)
- Flag de estado inicial
- Flag de estado final
- ID do estado fonte da transição
- ID do estado destino da transição
- Caractere consumido na transição

Através da extração destes dados, foram criados objetos State, Transitions, o estado inicial do autômato, a lista de estados finais e o alfabeto, possibilitando então a criação do objeto AFD.

- **Saída de dados:** A saída de dados,
- **Estados equivalentes:** Esta foi a função mais complicada e a principal do trabalho, pois através dela, possibilitou-se implementar as outras funções de maneira fácil. O algoritmo para a implementação desta função, foi o mesmo utilizado em sala de aula. De maneira sucinta, foram realizados os seguintes passos:
 1. Criação de uma lista com os ID's dos estados do AFD.
 2. A partir desta lista, testa-se um a um, para verificar uma possível equivalência. É criada uma chave, contendo os ID's dos dois estados separados por vírgula. Ex: 1,2 (Estado 1 equivalente ao 2?), em uma tabela Hash, denominada Tabela de Equivalência. O valor desta chave pode ser X ou N, onde X representa que não são equivalentes e N que por hora são. Em um teste inicial, é verificado se as flags destes estados são finais. Caso um for final e o outro não, já não são equivalentes, logo a chave recebe o valor X. Caso contrário, recebe N
 3. Para cada estado, salva-se uma tabela hash contendo como chave o caracter lido, e como valor o destino.
 4. Para cada letra do alfabeto, obtém-se o destino da transição de cada estado, a partir das tabelas de cada estado montadas anteriormente.
 5. Cria-se então uma chave (destino_estado1, destino_estado2), para se realizar o teste de equivalência na Tabela de Equivalências. Se na tabela, estes dois estados não forem equivalentes, logo os estados que estão sendo testados não são também. Então a tabela, na chave correspondente à esses estados recebe o valor X. Caso ainda não se souber se estes estados destino são equivalentes (valor N na tabela), adiciona-se à uma tabela denominada "amarrados", que possui como chave estes destinos, e como valor os estados que estão sendo testados no momento. Ou seja, Se num futuro os destinos não forem equivalentes, todos os estados que estão "amarrados" a eles também terão de ser marcados como não equivalentes
 6. No final, do algoritmo, as chaves da tabela de equivalência que contém o valor N, são considerados Equivalentes.

- **Minimização de AFD's:** A função de minimização de AFD's funciona com base na função de equivalência de estados, onde, obtida a lista de estados equivalentes, convencionou-se em eliminar o primeiro estado da chave. Ex: Chave (1,3), elimina-se o estado 1. Caso o primeiro estado da chave for o inicial, elimina-se o segundo. Porém, antes de eliminar o estado do AFD, primeiro, as transições deste estado a ser eliminado são modificadas. Ou seja, todas as transições que tinham ele como destino, terão como destino o estado 2 da chave. E todas as transições que tinham o estado 1 como fonte, terão o estado 2 como fonte. Por fim, retorna-se o AFD mínimo.

Validação

Conclusão