Processamento de Linguagens Trabalho Prático Nº1 - FLEX

Ana Catarina Sousa a78029 Eduardo Jorge Barbosa a83344

(31 de Março de 2019)

Resumo

O FLEX é uma ferramenta extremamente versátil que nos permite gerar programas que fazem $pattern\ matching$ em texto. De forma a demonstrar o poder desta ferramenta, desenvolveu-se um programa que utiliza um analisador léxico gerado em FLEX para processar um conjunto de artigos. Estes artigos podem ser convertidos numa panóplia de formatos e é feita uma breve analise de como se interligam.

1 Introdução

A análise de texto, e consequente manipulação, é uma das tarefas mais comuns na informática. Analisando de forma espartana, pode-se mesmo argumentar que toda esta área tem por base a análise e manipulação de informação. No entanto, o desenvolvimento de analisadores léxicos com recurso a linguagens imperativas e/ou orientadas a objectos, tais como o C ou C++ é um processo moroso, complexo e muito susceptível a erros. É neste contexto que surge o FLEX, um gerador de analisadores léxicos que adopta uma abordagem mais declarativa, mudando assim o foco para a especificação de padrões e a respectivas acções a realiza. Esta abordagem é extraordinariamente vantajosa para o programador, visto que muda o foco da implementação do mecanismo de detecção dos padrões para a implementação dos padrões que devem ser detectados e as acções a serem executadas. Todos os problemas introduzidos pela necessidade da implementação do analisador em si são postos de parte. O programador fica então apenas preocupado em expressar os padrões que devem ser encontrados, podendo dar-se ao luxo de esquecer a manutenção do estado do analisador, off by one erros, leitura correcta do input, e tantos outros problemas tradicionais. O FLEX utiliza um conjunto de expressões regulares para dar match com o texto pretendido.

Com o objectivo de demonstrar o uso do FLEX foi implementado um programa que analisa artigos de um jornal angolano. Por cada artigo pode ser gerado uma versão do mesmo em formato HTML, TeX, ou Markdown. Cada artigo é préprocessado antes de ser criado no novo formato. Visto que os artigos possuem

tags, é possível pesquisar artigos por tage são gerados grafos que mostram como cada tagse liga às outras.

1.1 Estrutura do Relatório

O relatório encontra-se dividido nos seguintes capítulos:

- 1. Introdução;
- 2. Background;
- 3. Conceitos básicos;
- 4. Proposta;
- 5. Implementação;
- 6. Conclusão.

No capítulo 2, é apresentado o conceito por detrás das expressões regulares e como estas se ligam aos autómatos computacionais. É também abordado um pouco sobre como estes conceitos se relacionam com o FLEX.

No capítulo 3, descrevem-se alguns conceitos fundamentais sobre o FLEX.

No capítulo 4 é analisado o que foi pedido implementar e o foco do grupo. Finalmente, no capítulo 5 é abordada a arquitectura da solução, e a análise necessária para a sua implementação.

 ${\cal O}$ capítulo 6 deixa algumas conclusões sobre o trabalho desenvolvido e trabalho futuro.

2 Background

Como já foi referido, o *FLEX* utiliza um conjunto de expressões regulares para realizar *pattern matching*.

Informalmente, uma expressão regular pode ser descrita como um pedaço de texto que descreve um padrão. De uma forma mais formal, uma expressão regular permite descrever uma *linguagem regular*, sendo então extremamente útil para descrever padrões.

Além do seu poder inato, as expressões regulares possuem uma álgebra, sendo possível combina-las de diversas formas.

Um conjunto finito de símbolos, Σ , é denominado por um **alfabeto**. Uma **palavra** deste alfabeto Σ é uma sequência finita de letras de Σ . Uma colecção de palavras de Σ é denotada por Σ^* . Uma **linguagem formal** de Σ é um subconjunto de Σ^* , e uma **linguagem regular** de Σ , é uma linguagem formal de Σ que é aceite por um **autómato determinístico finito**.

Em cima foram referidos autómatos determinísticos finitos e foi dado a entender que estes relacionam-se com as expressões regulares, AFDs. Informalmente

pode-se pensar num AFD como uma máquina de estados que aceitam, ou rejeitam, texto. À medida que vão consumindo pedaços do texto, vão alternando entre estados. Esta transição entre estados é fixa e definida à priori. Para cada expressão regular existe um AFD, o reciproco também é verdade. Como qualquer linguagem regular é aceite por um AFD, existe uma expressão regular para a descrever.

A tradução de uma expressão regular para um AFD permite optimizar o processamento do texto, visto que cada símbolo é lido apenas uma vez. Sendo o FLEX um gerador de analisadores léxicos, este utiliza expressões regulares para descrever que padrões de texto procurar e a acção respectiva caso seja encontrado. Internamente o conjunto de expressões regulares descritas pelo programador é traduzido num AFD.

3 Conceitos básicos de FLEX

De forma simples, o FLEX gera scanners que lêem input de um ficheiro, analisam o texto face à um conjunto de regras e executam as devidas acções.

3.1 Regras

As regras são um conjunto de expressões regulares que denotam os padrões a procurar. Seguem a forma:

```
padrão acção
```

3.2 Definições

A secção das definições contem declarações de expressões regulares, de forma a simplificar as especificações, e declarações de *start conditions*.

```
definições
%%
regras
%%
```

3.3 Definições de expressões regulares

É possível dar nome a expressões regulares de forma a simplificar o scanner.

```
DIGITO [0-9]
ID [a-z][a-z0-9]*
```

3.4 Start conditions

De forma a activar regras de forma condicional, o FLEX oferece um mecanismo chamado $start\ conditions$. Acrescentando um prefixo a certas regras, estas só

irão ser activadas quando o scanner se encontrar nessa start condition.

```
%x example
%%

<example>foo { do_something(); BEGIN INITIAL; }
<INITIAL,example>bar { something_else(); }
<*>.*|\n { ; }
```

Pode-se então observar que as *start conditions*, exclusivas, são declaradas nas definições. É possível enumerar estados nos prefixos e utilizar o caractere * para denotar qualquer estado. Para entrar numa *start condition* utilizamos a instrução BEGIN <condition>.

3.4.1 Interesse

As *start conditions* aparecem para superar uma limitação conhecida das expressões regulares, lidar com níveis aninhados.

4 Proposta

Neste trabalho prático foi proposto a análise e processamento de vários artigos de um jornal angolano. Cada artigo segue o seguinte formato:

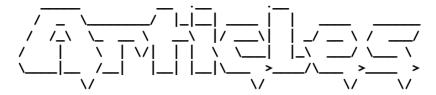
Artigo

4.1 Descrição Informal do Problema

Com este projecto, temos o objectivo de limpar os artigos lidos sem perder *meta-dados*. Isto significa processar não só o texto do artigo, como também o *id*, o *link* original, a categoria, as tags, entre outros. Além disso é requerido criar uma lista de abreviaturas por cada artigo.

O grupo decidiu formatar cada artigo lido, apresentado-os de forma mais elegante, como também permitir ao utilizador o formato do ficheiro resultante. O

utilizador tem a liberdade de escolher entre o formato HTML, Markdown, e/ou TeX. Por omissão é escolhido o formato HTML. Neste formato também é gerado um ficheiro index, à la ezines, que permites navegar entre os artigos por tag ou por titulo.



Articles per title

Articles per tag

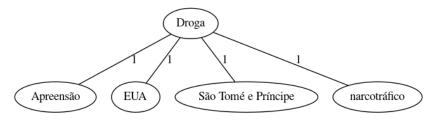
Index

Em cada tag é possível ver quantos artigos a possuem e navegar para os mesmos, é também apresentado um grafo que relaciona a tag com outras tags presentes em artigos que a contenham.

Number of articles: 1

Articles:

100 milhões de dólares em droga



Tag Droga

5 Implementação

5.1 Analisador Léxico

O analisador descrito em FLEX alterna entre 8 start conditions:

- LINK;
- TAG;
- ID;
- CATEGORIA;
- TITULO;
- TEXTO;
- AUTHORDATE.

Pode parecer contra intuitivo não existir uma *start condition* relativa ao artigo, mas visto que as expressões que permitem entrar em cada estado são tão distintas, tal não foi necessário.

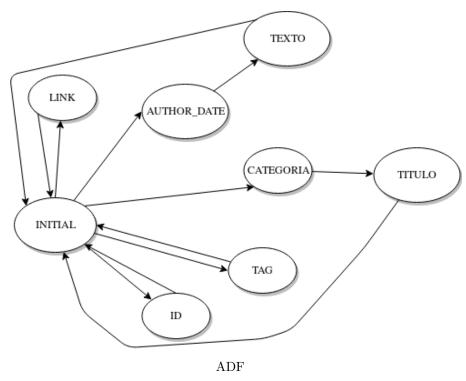
Um artigo é delimitado inicialmente pelo seu link original, sendo este guardado. A parte interessante do link encontra-se num género de $tag\ HTML$, sendo então muito fácil a sua captura. A parte interessando está rodeada de símbolos –. De seguida é pretendido capturar as tags do artigo. Cada tag está contida na seguinte forma tag: TAG>. O padrão $tag: \{ denota a entrada no estado <math>TAG$ e o $\}$ a saída.

Maior parte da informação é recolhida desta forma, alternando entre a start condition INITIAL e a correspondente ao pretendido. Uma excepção será o texto do artigo em si. A start condition TEXT é inicializada logo após a AUTHOR-DATE. O texto apresentou alguns desafios interessantes. De forma a facilitar a formatação o texto é lido linha a linha, isto é, até encontrar um newline. A expressão regular é simplesmente

.+\n

Sendo o *FLEX greedy and longest match*, isto vai consumir todo o input, perdendo a oportunidade de procurar qualquer abreviatura. Felizmente o *FLEX* oferece formas de lidar com isto. Utilizando as primitivas *REJECT* e *yymore*, é possível rejeitar o melhor padrão, fazer *match* com o segundo melhor padrão e manter o input original. Infelizmente isto requer a utilização de uma variável global visto que um input vai ser lido tantas vezes quantos caracteres tiver.

5.1.1 Autómato Finito Determinístico



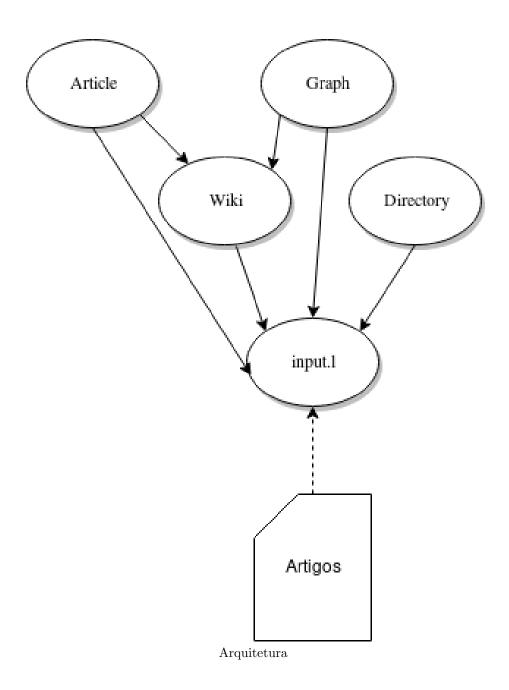
5.2 Estruturas auxiliares

De forma a facilitar o processamento da informação, após esta ter sido recolhida, foram criadas estruturas auxiliares.

- 1. Article.cpp;
- 2. Wiki.cpp;
- 3. Graph.cpp;
- 4. Directory.c.

A classe Article define o artigo, sabendo representar cada artigo nos vários formatos.

A classe *Wiki* define um conjunto de artigos, sendo responsável por relacionar as *tags* entre cada artigo, utilizando a classe Graph. Finalmente, o módulo *Directory* é responsável por criar a estrutura de pastas necessária ao bom funcionamento do programa.



6 Conclusão

O grupo considera que o FLEX é uma escolha adequada para o processamento de texto, sobretudo devido à rapidez com que permite desenvolver analisadores léxicos. É também de realçar o seu poder expressivo proveniente do uso de expressões regulares e das start conditions, ultrapassando assim algumas limitações das mesmas. No entanto, algumas falhas são bastante notórias, nomeadamente a natureza greedy e a impossibilidade de atribuir graus de prioridade a cada expressão regular. Também no domínio das expressões regulares, convém notar que existem ferramentas que oferecem um conjunto mais rico e poderoso destas expressões. O grupo considera que fez um trabalho positivo face ao pedido, e conseguiu demonstrar grande parte do poder expressivo do FLEX, utilizando-o em conjunto com a linguagem de programação C++.