Compiladores (IF688)

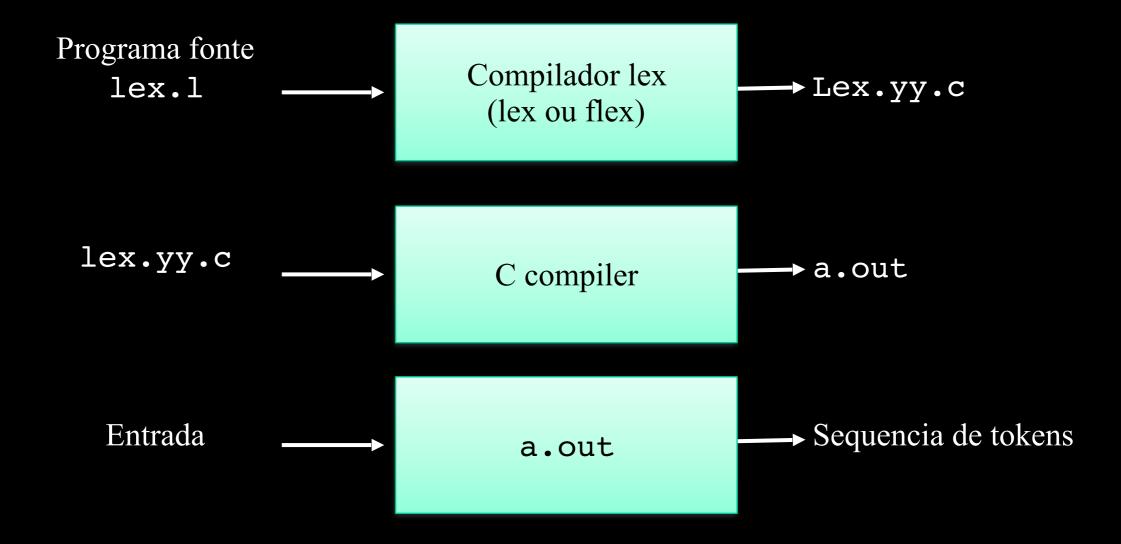
Leopoldo Teixeira

Imt@cin.ufpe.br | @leopoldomt

Lexer

- Em sua versão mais primitiva, um lexer apenas indica se o arquivo de entrada consiste de uma sequência de tokens válidos (reconhecedor)
- Tipicamente, o lexer coopera com o parser reconhecendo um token e retornando pro parser o objeto com tipo do token e valor

Lex



Lex - implementação

- Transforma o programa de entrada em um programa em C que implementa um Autômato Finito
- Reconhece a linguagem regular expressa pelas expressões regulares definidas no arquivo

JFlex

- Gerador de analisadores léxicos escrito em Java para Java
- Implementado em cima de JLex
- Sintaxe baseada fortemente em lex
- Disponível em <u>iflex.de</u>

Rodando JFlex

- Linha de comando
 - java -jar jflex-1.6.1.jar <options> <inputfiles>
- Ant task
- Maven plugin

Rodando JFlex

Especificando

código Java a incluir

%%

opções e declarações

०५०

regras léxicas

Código Java a incluir

- O texto antes do primeiro %% é incluído 'as is' no topo da classe gerada
 - antes da declaração da classe
- Normalmente são colocados declarações de pacote e imports de classes
- Também pode definir comentários javadoc, se não incluir, JFlex gera um automaticamente

Opções

• %class Nome

- faz com que a classe do scanner gerado seja nomeada de acordo com o argumento, no caso acima, salvará o arquivo em Nome.java
- %implements %extends %public %final %abstract
 - auto-explicativos
- %unicode
 - define o conjunto de caracteres a ser utilizado.
- %cup ou %cup2
 - ativa modo de compatibilidade com o gerador de parsers CUP

Opções

- %line e %column
 - ativa contagem de linhas e colunas, facilitando depuração
- % { ... }
 - código dentro destes blocos é incluído dentro da classe do scanner gerado

Opções

- %init{... %init}
 - inclui código dentro do construtor
- %function getToken
 - renomeia o método que pega próximo token
- %type Token
 - define o tipo de retorno do método que pega próximo token

Declarações

- \cdot padrao = r
 - associa a expressão regular r com o nome 'padrao'
 - similar à definição de uma macro, onde aparecer padrao substituiremos por r

Notação

expressão	significado
a	caractere 'a'
[abc]	a', 'b', 'c'
[a-d]	a', 'b', 'c', 'd'
[^ab]	qualquer caractere, exceto 'a' e 'b'
•	qualquer caractere exceto quebra de linha (\n)
х у	união
хy	concatenação
x*	fecho de kleene
x+	fecho positivo
x?	opcional
!x	negação
~x	todos os caracteres até x (inclusive)
a {n}	equivalente com: a concatenado n vezes
a {n,m}	a concatenado pelo menos n e no máximo m vezes

Regras Léxicas

exp {ação}

- a ação dentro das chaves é disparada ao reconhecer a expressão do lado esquerdo
- expressamos a ação em código Java, que é copiado para o Scanner
- métodos auxiliares permitem pegar valores como o lexema — yytext()

Regras Léxicas

```
exp1 |
exp2 |
exp3 |
exp3 |
exp3 {ação}
{ação}
```

Exemplos simples

Especificações Heterogêneas

- O lexer não tem conhecimento do programa
- Lê tokens sem ciência da estrutura sintática
- Não tem como saber se o token faz sentido ou não naquela parte do programa
 - por ex.: "123+-/4if"

Especificações Heterogêneas

- No entanto, o nível léxico da linguagem pode não ser uniforme
- Em HTML, as regras léxicas no interior de tags são diferentes das regras fora da tag
 - <foo src="bar">foo src="bar"...

- Podemos tratar estas diferenças em regras como a combinação de várias linguagens
- Cada linguagem tem a sua especificação homogênea e separamos estas especificações por meio de estados
- Dependendo do estado atual do lexer, certas regras são ativadas ou não

```
<ESTADO1> {
    ...regras...
}

<ESTADO2> {
    ...outras regras...
}
```

- Mecanismo para definir pré-condições para aplicações das regras
- O estado YYINITIAL sempre existe
- Regras fora de blocos de estado valem para qualquer estado

- Declarados na seção de opções e declarações com a diretiva %state
- Para mudarmos de estado usamos a função yybegin na ação de algum token
- Não existe yyend. Voltamos ao estado inicial chamando yybegin (YYINITIAL)

```
%state TAG
ુ
<YYINITIAL> {
   [<] {yybegin(TAG); return new Token('<');}</pre>
   [^< ]+ {return new Token(WORD, yytext());}</pre>
<TAG> {
   [>] {yybegin(YYINITIAL); return new Token('>');}
  ...outras regras...
```

Outros usos

- Estados são úteis mesmo em linguagens com especificações homogêneas
- Podemos tratar partes tradicionalmente espinhosas da linguagem com estados próprios
 - Por ex.: strings e comentários
- Definir o que é permitido no interior de strings e comentários sem afetar o resto da especificação

```
/* foo /* bar */ e agora? */
```

Comentários aninhados

- Em algumas linguagens de programação, comentários consistem de qualquer texto entre /* e */
- Ou seja, o primeiro */ que aparecer dentro de um comentário o encerra
- No entanto, existem linguagens que permitem aninhamento de comentários

Comentários aninhados

- Em /* foo /* bar */ e agora? */, dependendo da especificação, o comentário encerra logo após bar
- O que vem após o primeiro */ seria tokenizado normalmente, sem considerar como comentário
- Se a linguagem permite aninhar comentários, o que está acima seria visto como um único comentário
- Não podemos expressar aninhamento com expressões regulares (lema do bombeamento), mas conseguimos alcançar este resultado com estados e ações em JFlex

Comentários aninhados

- A solução seria um estado dedicado a comentários
- Ao entrarmos no estado de comentários, inicializamos um contador de nível de aninhamento
- Neste estado, a cada /* encontrado, o nível é incrementado em 1
- Cada */ encontrado decrementa o nível em 1
- Quando nível chega a 0 voltamos a YYINITIAL
- Todos os demais caracteres são ignorados

Indentação

- Ideia semelhante pode ser aplicada para tokenizar a estrutura de blocos de Python
- Não há tokens para delimitar início/fim de blocos
- Pilha de indentação indica quantidade de espaços naquele nível
- Espaços em branco empilham nível de indentação caso número de espaços seja maior que o topo

Mudando estado fora do lexer

- A mudança de estado pode ser controlada na fase de análise sintática
- O analisador sintático pode mudar o estado do analisador léxico dependendo da parte do programa que estiver analisando

Outras ferramentas: JavaCC, SableCC, ANTLR, etc.

JavaCC

```
PARSER BEGIN (MyParser)
   class MyParser {}
PARSER END (MyParser)
/* For the regular expressions on the right, the token on the left will be returned: */
TOKEN : {
    < IF: "if" >
    < #DIGIT: ["0"-"9"] >
    < ID: ["a"-"z"] (["a"-"z"] | <DIGIT>) * >
    < NUM: (<DIGIT>)+
    < REAL: ( (<DIGIT>)+ "." (<DIGIT>)* )
            ( (<DIGIT>)* "." (<DIGIT>)+ )>
/* The regular expressions here will be skipped during lexical analysis: */
SKIP : {
    <"--" (["a"-"z"])* ("\n" | "\r" |
      u/fu
      "\n"
/* If we have a substring that does not match any of the regular expressions in TOKEN or SKIP,
  JavaCC will automatically throw an error. */
void Start() :
              <ID> | <NUM> | <REAL> ) *
```

SableCC

```
Helpers
    digit = ['0'..'9'];
Tokens
    if = 'if';
    id = ['a'...'z'](['a'...'z'] | (digit))*;
    number = digit+;
    real = ((digit)+ '.' (digit)*)
            ((digit)* '.' (digit)+);
    whitespace = (' ' | '\t' | '\n')+;
    comments = ('--' ['a'...'z']* '\n');
Ignored Tokens
    whitespace,
    comments;
```

Exemplo Infixa — Pós-Fixa