

Compiladores - Análise Léxica

Fabio Mascarenhas - 2013.2

<http://www.dcc.ufrj.br/~fabiom/comp>

Introdução

- Primeiro passo do front-end: reconhecer tokens
 - Tokens são as palavras do programa
 - O analisador léxico transforma o programa de uma sequência de caracteres sem nenhuma estrutura para uma sequência de tokens

```
if x == y then
  z = 1;
else
  z = 2;
```

```
if | |x| |==| |y| |then| \n |z| |=| |1| ; | \n |else| \n |z| |=| |2| ; | <EOF>
```

Tipo do token

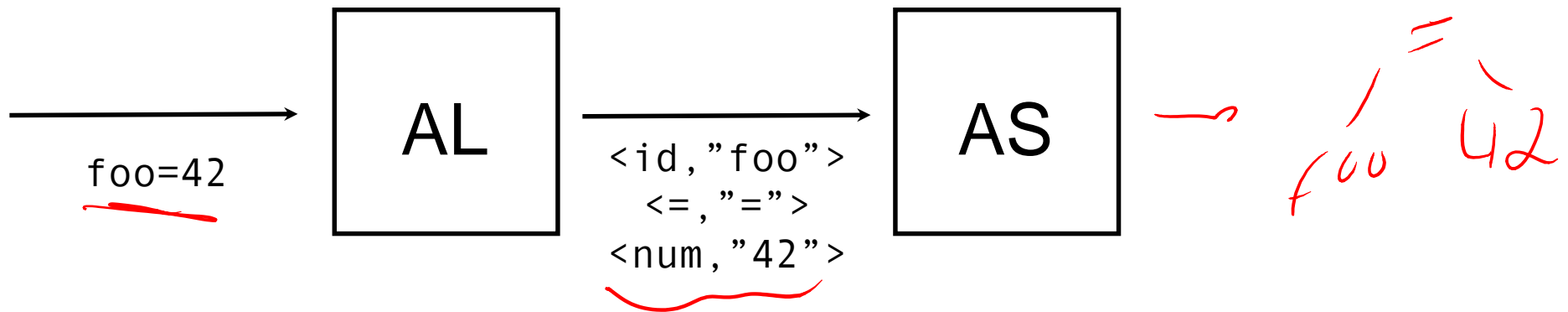
- Em português:
 - substantivo, verbo, adjetivo...
- Em uma linguagem de programação:
 - identificador, numeral, if, while, (, ;, *identação*, ...

Tipo do token

- Cada tipo corresponde a um *conjunto de strings*
- Identificador: strings de letras ou dígitos, começadas por letra
- Numeral: *strings de dígitos*
- Espaço em branco: *uma string de brancos, quebras de linha, tabs, ou comentários*
→ tokens ignorados
- while: a string *while* (assumindo ling. estilo Java)
Pasad: {"while, While, wHile, WHile..."}

Análise léxica

- Classificar substrings do programa de acordo com seu tipo
- Fornecer esses tokens (par tipo e substring) ao analisador sintático



Exemplo

- Para o código abaixo, conte quantos tokens de cada tipo ele tem

```
|x|=0; \n while (x < 10) { \n \tx++; \n } \n |
```

Tipos: id, espaço, num, while, outros

```
id    ||| 3
esp   ||||| | ||| 10
num   || 2
while | 1
outros || ||||| 9
```

Exemplo

- Para o código abaixo, conte quantos tokens de cada tipo ele tem

```
x = 0;\nwhile (x < 10) {\n\tx++;\n}\n
```

Tipos: id (3), espaço (10), num (2), while (1), outros (9)

Ambiguidade

- A análise léxica de linguagens modernas é bem simples, mas historicamente esse não é o caso
- Em FORTRAN, espaços em branco *dentro de um token* também são ignorados
 - VAR1 e VAR 1 são o mesmo token
 - D05I=1,25 são 7 tokens: “DO”, “5”, “I”, “=”, “1”, “,”, “25”
 - Já D05I=1.25 são 3 tokens: “D05I”, “=”, “1.25”

D O 5 I = 1 . 25 ↗

Ambiguidade

- As palavras-chave de PL/1 não são reservadas

PR *ID* *PR* *ID* *ID* *PR* *ID* *ID*

• IF ELSE THEN THEN = ELSE; ELSE ELSE = THEN

- Mas mesmo linguagens modernas têm ambiguidades léxicas

= *++*

- ==, ++, +=

+ + + ;

ID < ID < ID > ? *RSNIFT*

- Templates C++/Generics Java: List<List<Foo>> vs foo >> 2;

- O analisador léxico precisa manter um “lookahead” para saber onde um token começa e outro termina

Linguagens regulares

- Um tipo de token é um conjunto de strings
- Outro nome para conjunto de strings é linguagem
- Geralmente os conjuntos de strings que caracterizam os tipos de tokens de linguagens de programação são linguagens regulares
- Em linguagens formais, uma *linguagem regular* é qualquer conjunto de strings que pode ser expresso usando uma expressão regular
- Logo, o fato dos tipos de tokens serem linguagens regulares dá uma notação conveniente para especificarmos como classificar os tokens!

Expressões regulares

$2x+3$

- Assim como uma expressão aritmética denota um número (por exemplo, “2+3*4” denota o número 14, uma expressão regular denota uma linguagem regular

$a(0+)$

- Por exemplo, $a(0+)$ denota a linguagem { “a0”, “a00”, “a000”, ... }
- Vamos explorar expressões regulares usando a função `lex.RE.findAll`, que recebe uma expressão regular e uma string e retorna todas as ocorrências daquela expressão regular na string
 - Ex: `findAll(“a0+”, “a0 fooa000bar a005”) => [“a0”, “a000”, “a00”]`

Caracteres e classes

- *Caracteres e classes de caracteres* são o tipo mais simples de expressão regular
- Denotam conjuntos de cadeias de um único caractere
- A expressão “a” denota o conjunto { “a” }, a expressão “x” o conjunto { “x” }
- A expressão “.” é especial e denota o *conjunto alfabeto* (conjunto de todos os caracteres)
- Uma *classe* “[abx]” denota o conjunto { “a”, “b”, “x” }
- Uma classe “[ab-fx]” denota { “a”, “b”, “c”, “d”, “e”, “f”, “x” }
- Uma classe “[^ab-fx]” denota o *conjunto complemento* da classe “[ab-fx]” em relação ao alfabeto

Concatenação ou justaposição

- A concatenação ou justaposição de expressões regulares denota um conjunto com cadeias de vários caracteres, onde cada caractere da cadeia vem de uma das expressões concatenadas
- “[a-z][0-9]” denota o conjunto { “a0”, “a1”, ..., “a9”, “b0”, ..., “b9”, ..., “z9” }
- “while” denota o conjunto { “while” }
- “[wW][hH][iI][lL][eE]” denota o conjunto { “while”, “While”, “wHile”, “WHile”, ... }
- “...” denota o conjunto de todas as cadeias de três caracteres (incluindo espaços!)

Repetição

- O operador + denota a *repetição* de um caractere ou classe de caracteres
 - “[a-z]+” denota o conjunto { “a”, “aa”, “aaa”, ..., “b”, “bb”, ..., “aba”, ... }, ou seja, cadeias formadas de caracteres entre a e z
 - “[a-z][0-9]+” denota o conjunto { “a0”, “a123”, “d25”, ... }, ou seja, cadeias formadas por um caractere de a a z seguidas por um ou mais dígitos
- O operador * é uma repetição que permite *zero* caracteres ao invés de ao menos 1
 - “[a-z][0-9]*” denota o conjunto acima, mais o conjunto { “a”, “b”, ... “z” }
 - “[^"]*" denota o conjunto de cadeias de quaisquer caracteres entre aspas duplas, exceto as próprias aspas duplas, e inclui a cadeia “\”

União e opcional

- Uma barra (|) em uma expressão regular denota a união dos conjuntos das expressões à esquerda e à direita da barra
 - “[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]*|[0-9]+” é a união do conjunto denotado por “[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]*” com o conjunto denotado por “[0-9]+”
↓
- O operador ? denota o conjunto denotado pela expressão que ele modifica, mais a cadeia vazia
 - “[0-9]+([.][0-9]+)?” denota o conjunto de todas as sequências de dígitos, mais o conjunto das sequências de dígitos seguidas por um ponto e outra sequência de dígitos

$[0-9]^+$
 $[0-9]^+ [.] [0-9]^+$

Precedência

- A precedência dos operadores em uma expressão regular, da menor para a maior, é |, depois concatenação, depois +, * e ?
- Naturalmente, podemos usar parênteses para mudar a precedência quando conveniente
- Na prática, é possível escrever uma especificação léxica sem precisar |, () e ?, usando múltiplas regras para a mesma classe de token, e a especificação pode ficar mais legível assim

Especificação léxica

- A especificação léxica de uma linguagem é uma sequência de *regras*, onde cada regra é composta de uma expressão regular e um *tipo de token*
- Uma regra diz que se os próximos caracteres presentes na entrada pertencerem ao conjunto denotado pela sua expressão regular, então o próximo token da entrada pertence ao seu tipo
- Para a linguagem de comandos simples, onde os tokens são numerais inteiros, identificadores, +, -, (,), =, ;, print, uma possível especificação léxica é dada no slide seguinte

Comandos simples

[0-9]+ => NUM

[pP][rR][iI][nN][tT] => PRINT = 1

[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]* => ID = 2

[+] => '+'

[-] => '-'

[(] => '('

[)] => ')'

= => '='

;<\/p><\/div>

Um fragmento de Java

&&	=> E_LOGICO
[][]	=> OU_LOGICO
[+]	=> '+'
[+][+]	=> INC
/	=> '/'
[.]	=> '.'
while	=> WHILE
if	=> IF
for	=> FOR
else	=> ELSE
[a-zA-Z]	=> ID
[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]+	=> ID
[0-9]+	=> NUM
[0-9]+[.][0-9]+	=> NUM
[0-9]+[.]	=> NUM
[.][0-9]+	=> NUM
[""]	=> STRING
["][^"\\n]+["]	=> STRING

Ambiguidade na especificação

- Uma especificação mais complexa como a de Java é naturalmente ambígua
 - Uma entrada “123.4” pode ser um token NUM (“123.4”), dois tokens NUM (“123” e “.4”), um token NUM seguido de um ‘.’ seguido de outro NUM (“123”, “.”, “4”), ou variações disso (“1”, “23”, “.4”)
ou "123.", "1" e "4"
 - Uma entrada “fora” pode ser um token ID (“fora”), ou um token FOR e um ID (“for”, “a”)
 - “while” pode ser tanto um ID quanto um token WHILE
- *meta* Precisamos de regras para remoção da ambiguidade

→

Removendo ambiguidade

- Caso mais de uma regra consiga classificar os próximos caracteres da entrada, dá-se preferência aquela que consegue classificar **o maior número de caracteres** *→ guloso*
 - Ou seja, “123.4” é um único token NUM, e “fora” é um token ID *++ → for C*
- Se ainda assim existem várias regras que classificam o mesmo número de caracteres, dá-se preferência à que **vem primeiro**
 - Logo, “while” seria classificado como WHILE

Comandos simples

[0-9]+ => NUM = 1
[a-zA-Z_][a-zA-Z0-9_]* => ID = 3
[pP][rR][iI][nN][tT] => PRINT = 2
[+] => '+'
[-] => '-'
[(] => '('
[)] => ')'
[=] => '='
[;] => ';'

"print" vai ser classificado
como ID e não
PRINT