

Derivadas e Análise Léxica

Construção de compiladores I

Objetivos

Objetivos

- Apresentar outra técnica para obtenção de AFDs a partir de ERs: derivadas.
- Apresentar o gerador de analisadores léxicos para Haskell: Alex.

Derivadas de ERs

Derivadas de ERs

- Definição de derivada de uma linguagem:

$$\partial_a(L) = \{y \in \Sigma^* \mid ay \in L\}$$

Derivadas de ERs

- Exemplo:

$$\partial_0(\{10, \lambda, 0, 01\}) = \{\lambda, 1\}$$

Derivadas de ERs

- A operação de derivada pode ser definida sobre ERs.
 - Definição da derivada é apenas uma função recursiva.

Derivadas de ERs

- Operação auxiliar: anulabilidade.

$$\begin{aligned}
 \nu(\emptyset) &= \perp \\
 \nu(\lambda) &= \top \\
 \nu(a) &= \perp \\
 \nu(e_1 + e_2) &= \nu(e_1) \vee \nu(e_2) \\
 \nu(e_1 e_2) &= \nu(e_1) \wedge \nu(e_2) \\
 \nu(e_1^*) &= \top
 \end{aligned}$$

Derivadas de ERs

- Definição da derivada

$$\begin{aligned}
 \partial_a(\emptyset) &= \emptyset \\
 \partial_a(\lambda) &= \emptyset \\
 \partial_a(a) &= \lambda \\
 \partial_a(b) &= \emptyset \text{ se } a \neq b
 \end{aligned}$$

Derivadas de ERs

- Definição de derivada (continuação)

$$\begin{aligned}
 \partial_a(e_1 + e_2) &= \partial_a(e_1) + \partial_a(e_2) \\
 \partial_a(e_1 e_2) &= \partial_a(e_1) e_2 + \partial_a(e_2), \text{ se } \nu(e_1) = \top \\
 \partial_a(e_1 e_2) &= \partial_a(e_1) e_2 \text{ se } \nu(e_1) = \perp \\
 \partial_a(e_1^*) &= \partial_a(e_1) e_1^*
 \end{aligned}$$

Derivadas de ERs

- Número de derivadas é finito sobre uma ER e é finito.
 - Se considerarmos a equivalência de ER

Derivadas de ERs

- Equivalência de ERs

$$\begin{array}{ll}
 e + (e' + e'') \approx (e + e') + e'' & e + e \approx e \\
 e + e' \approx e' + e & (ee')e'' \approx e(e'e'') \\
 \emptyset e \approx \emptyset & e\emptyset \approx \emptyset \\
 e\lambda \approx e & \lambda e \approx e \\
 e + \emptyset \approx e & \emptyset + e \approx e
 \end{array}$$

Derivadas de ERs

- Exemplo: Cálculo da derivada de $(01)^*$.

$$\begin{aligned}\partial_0((01)^*) &= \\ \partial_0(01)(01)^* &= \\ \partial_0(0)1(01)^* &= \\ \lambda 1(01)^* &= \\ 1(01)^* &= \end{aligned}$$

Derivadas de ERs

- Processando strings usando derivadas.

$$\begin{aligned}\widehat{\partial}(e, \lambda) &= \nu(e) \\ \widehat{\partial}(e, ay) &= \widehat{\partial}(\partial_a(e), y)\end{aligned}$$

Derivadas de ERs

- Além de processar palavras diretamente, podemos construir AFDs diretamente a partir de uma ER.

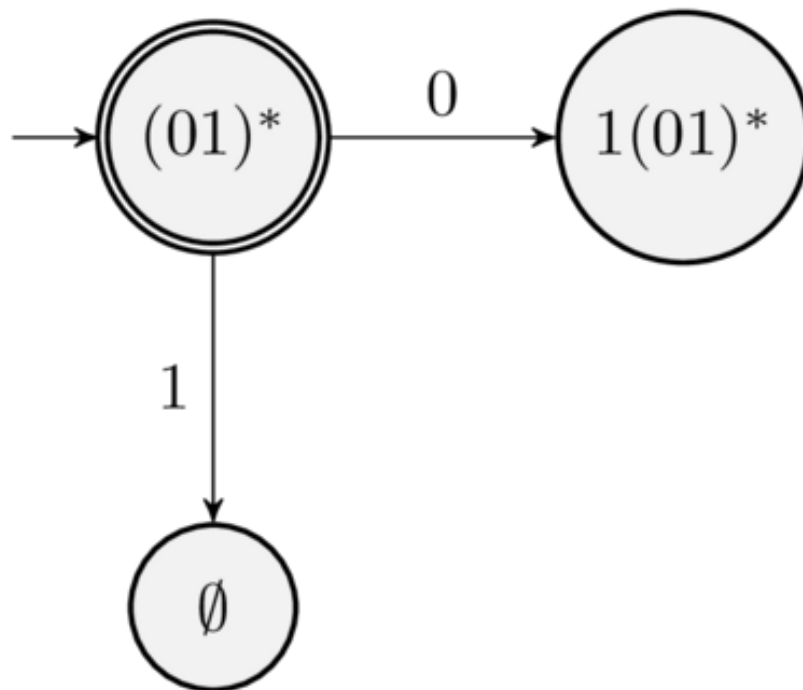
Derivadas de ERs

- O AFD correspondente a uma ER e é: $(E, \Sigma, \delta, e, F)$.
 - E : conjunto de derivadas
 - $\delta(e, a) = e'$ se $\partial_a(e) = e'$.
 - $F = \{e \mid \nu(e) = \top\}$.

Derivadas de ERs

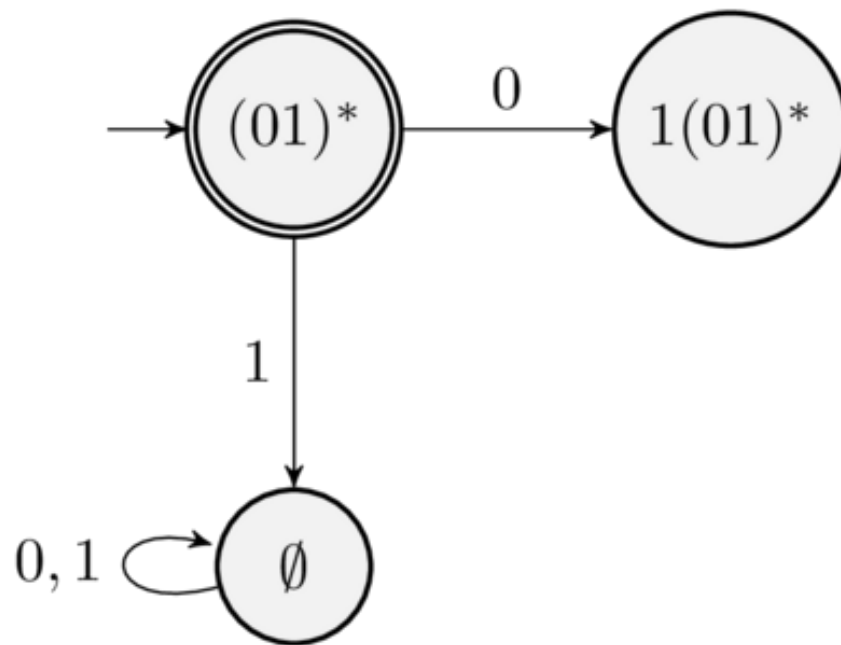
- Exemplo: Construir um AFD para $(01)^*$.
 - Já calculamos: $\partial_0((01)^*) = 1(01)^*$.
 - $\partial_1((01)^*) = \emptyset$.

Derivadas de ERs



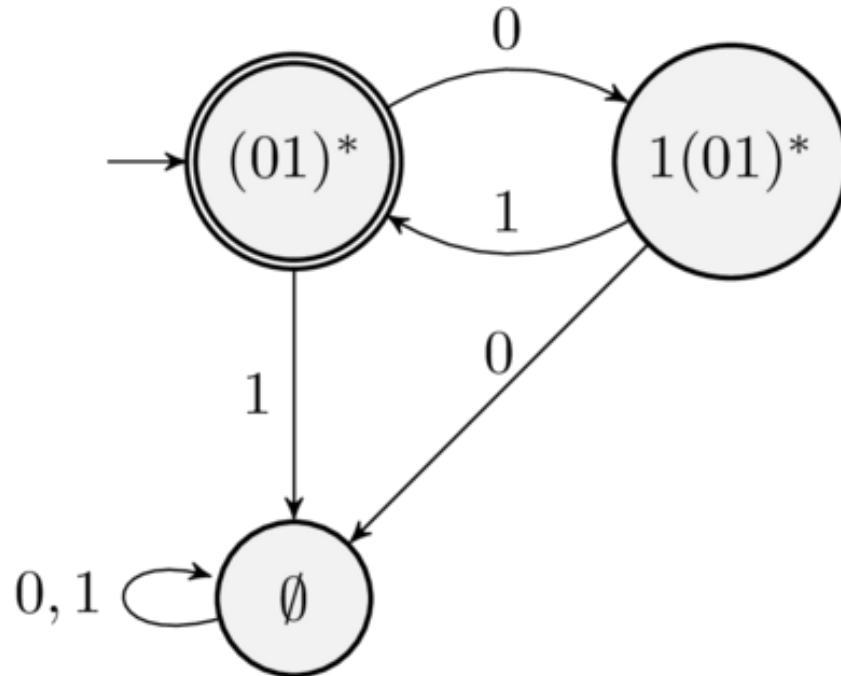
Derivadas de ERs

- Repetindo o processo para outras ERs.
 - $\partial_0(\emptyset) = \partial_1(\emptyset) = \emptyset$.



Derivadas de ERs

- Repetindo o processo para outras ERs.
 - $\partial_0(1(01)^*) = \emptyset$.
 - $\partial_1(1(01)^*) = (01)^*$.



Derivadas em Haskell

Derivadas em Haskell

- Derivadas são de implementação imediata em Haskell.

Derivadas em Haskell

- Teste de anulabilidade.

```

nullable :: Regex -> Bool
nullable Empty = False
nullable Lambda = True
nullable (Chr _) = False
nullable (e1 :+: e2)
  = nullable e1 || nullable e2
nullable (e1 :@: e2)
  = nullable e1 && nullable e2
nullable (Star e1) = True

```

Derivadas em Haskell

- Antes de apresentar a função de cálculo de derivadas, é interessante introduzir algumas funções para realizar simplificações.

Derivadas em Haskell

- Simplificando união.

```
(.+.) :: Regex -> Regex -> Regex
Empty .+. e' = e'
e .+. Empty  = e
e .+. e'     = e :+: e'
```

Derivadas em Haskell

- Simplificando concatenação

```
(.@.) :: Regex -> Regex -> Regex
Empty .@. _ = Empty
_ .@. Empty = Empty
Lambda .@. e' = e'
e .@. Lambda = e
e .@. e'     = e :@: e'
```

Derivadas em Haskell

- Simplificando o fecho de Kleene.

```
star :: Regex -> Regex
star Empty = Lambda
star (Star e) = e
star e = Star e
```

Derivadas em Haskell

- Definição da derivada

```
deriv :: Char -> Regex -> Regex
deriv _ Empty  = Empty
deriv _ Lambda = Empty
deriv a (Chr b)
```

```

    | a == b = Lambda
    | otherwise = Empty
deriv a (e1 :+: e2)
    = deriv a e1 .+. deriv a e2
deriv a (e1 :@: e2)
    | nullable e1 = deriv a e1 .@. e2 .+. deriv a e2
    | otherwise   = deriv a e1 .@. e2
deriv a (Star e1)
    = deriv a e1 .@. (star e1)

```

Derivadas em Haskell

- Aceitando uma string.

```

match :: Regex -> String -> Bool
match e [] = nullable e
match e (c : cs) = match (deriv c e) cs

```

Uso do gerador Alex

Uso do gerador Alex

- A construção de um analisador léxico é uma tarefa automatizável.

Uso do gerador Alex

- Veremos como usar a ferramenta Alex para construir um analisador a partir de uma especificação.
 - Especificações Alex são apenas expressões regulares.

Uso do gerador Alex

- Para exemplificar o uso do Alex, vamos considerar uma linguagem de expressões.

$$e \rightarrow n \mid v \mid e + e \mid e * e (e)$$

Uso do gerador Alex

- A sintaxe da linguagem de expressões aritméticas é formada pelos seguintes tokens:

- Números: n
- Variáveis: v
- Símbolos: $+$, $*$, $($ e $)$.

Uso do gerador Alex

- Especificações Alex são formadas por:
 - Trechos de código Haskell
 - Definição do *wrapper* e de macros.
 - Declaração dos tokens.

Uso do gerador Alex

- Trechos de código Haskell
 - Definir cabeçalho do módulo
 - Tipos e funções.

Uso do gerador Alex

- Cabeçalho do módulo

```
{
module Arith.Lexer (lexer, testLexer) where
}
```

Uso do gerador Alex

- Definição do tipo Token

```
data Token
  = TNumber Int
  | TVar String
  | TAdd
  | TMul
  | TLParen
  | TRParen
  deriving (Eq, Show)
```

Uso do gerador Alex

- Funções auxiliares
 - Função `alexScanTokens` gerada automaticamente.

```
lexer :: String -> [Token]
lexer = alexScanTokens
```

```
testLexer :: IO ()
testLexer
  = do
    s <- getLine
    let tokens = lexer s
    mapM_ print tokens
```

Uso do gerador Alex

- Macros para conjuntos de caracteres.

```
$digit = 0-9          -- digits
$alpha = [a-zA-Z]     -- alphabetic characters
```

Uso do gerador Alex

- Macros para expressões regulares

```
@identifier = $alpha[$alpha $digit]* -- identifiers
@number     = $digit+
```

Uso do gerador Alex

- Especificação de tokens.

```
tokens :-
  $white+          ; -- removing whitespace
  "//",.*         ; -- removing line comments
  @number          { \ s -> TNumber (read s) }
  @identifier      { \ s -> TVar s }
  \+              { \ _ -> TAdd }
  \*              { \ _ -> TMul }
  \(              { \ _ -> TLParen }
  \)              { \ _ -> TRParen }
```

Uso de gerador Alex

- Arquivo `Arith/Lexer.x` contém a especificação.
- Produzindo o analisador léxico.
 - Produz o arquivo `Arith/Lexer.hs`

`alex Lexer.x`

Uso do gerador Alex

- A partir da especificação, o Alex:
 - Produz um analisador baseado em AFD mínimo para as ERs definidas.

Uso do gerador Alex

- Permite a definição rápida de analisadores para linguagens reais.

Uso do gerador Alex

- Problemas
 - Não há verificação de tipos em ações do analisador.
 - Necessidade de dominar outra linguagem.

Concluindo

Concluindo

- Com isso, concluímos o conteúdo de análise léxica.
- Próxima aula: análise sintática.

Exercícios

Exercícios

- Construa um analisador léxico, utilizando o gerador Alex, para a linguagem IMP. Seu analisador deve ler um arquivo, fornecido como argumento de linha de comando, e imprimir todos os tokens encontrados.