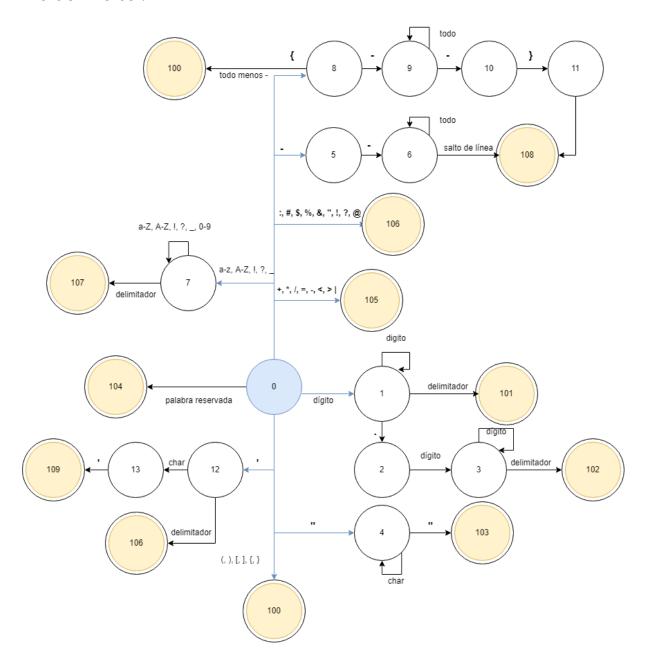
# Implementación de la Solución a la Situación Problema: Resaltador de Sintaxis v3.0 (Paralela)

Daira Adriana Chavarría Rodríguez | A01274745

#### Tabla de Contenidos:

Autómata:	2
Estados finales:	2
Código	3
Sin paralelizar:	3
Paralelizando:	5
Pruebas y resultados:	5
Tiempo de ejecución:	9
Primera versión (sin paralelizar):	9
Segunda versión (paralelizando):	9
Speedup	9
Reflexión de los resultados	9
Complejidad	10
Primera versión (sin paralelizar)	10
Segunda versión (paralelizando)	10
Reflexión	10
Video:	10

## Autómata:



#### **Estados finales:**

- 100: paréntesis, corchetes, llaves.
- 101: números enteros
- 102: números decimales
- 103: strings en formato "Hola Mundo".
- **104**: palabras reservadas
- 105: símbolos especiales
- **106**: operadores
- **107**: identificadores, variables

- 108: comentarios
- **109**: caracteres en formato 'A'

# Código

### Sin paralelizar

```
(defn decimales [lista acumulado fileName])
(cond (empty) lista) (escribir (apply str acumulado) 102 fileName) (salto de Linea o final (defn variable [lista acumulado fileName))
(defn variable [lista acumulado fileName])
(cond (empty) lista) (escribir (apply str acumulado) 102 fileName) (main lista fileName))
(check-If (first lista) (myDelim)) (do (escribir (apply str acumulado) 102 fileName) (main lista fileName))
(check-If (first lista) (myDelim)) (do (escribir (apply str acumulado) fileName))
(check-If (first lista) (myDelim)) (do (escribir (apply str acumulado) fileName))
(defn varielper [var fileName])
(cond (check-If var (myReservedNords)) (escribir var 104 fileName)) (de ser reservada
(defn variable [lista acumulado fileName)))
(defn variable [lista acumulado fileName))
(cond (empty) lista) (varielper (apply str acumulado) fileName) (some (empty) lista) (varielper (apply str acumulado) fileName))
(cond (empty) lista) (escribir (apply str acumulado) fileName))
(defn comentarios [lista acumulado fileName]
(cond (empty) lista) (escribir (apply str acumulado) fileName)) (first lista) (myDelim)) (do (varHelper (apply str acumulado) fileName))
(defn comentarios [lista acumulado fileName]
(cond (empty) lista) (escribir (apply str acumulado) fileName))) ;70do to demás es válido
(string en formato "Nota Mundo"
(defn geststring [lista acumulado fileName]
(cond (= (first lista) """) (do (escribir (apply str (concat acumulado) '"""))) 103 fileName) (main (rest lista) fileName)) ;80estring (lista acumulado fileName)
(cond (= (first lista) (secribir (apply str acumulado) fileName));70estrina en formato "Nota Mundo"
(defn geststring (lista acumulado fileName)
(cond (= (first lista) (secribir (apply str acumulado) fileName)));70estrina en formato "Nota Mundo"
(defn geststring (lista acumulado) fileName)
(cond (= (first lista) (concat acumulado) fileName) ;70estrina en formato "Nota Mundo"
(defn geststring (lista acumulado) fileName)
(cond (= (first lista) (concat acumulado) fileName) ;70estrina en formato "Nota Mundo"
```

```
;Hasta encontrar et cierre, se sigue detectando como comentario (variable global)
(and (= (first lista) "-") (= (first (rest lista)) ")") (do (resetl multipleLineComment 0) (escribir (apply str (concat acumulado '("-" ")"
:else (mlComment (rest lista) (concat acumulado (first lista)) fileName)))
(defn character [lista fileName]
  (cond (= (first (rest lista)) "'") (do (escribir (apply str (concat '("'") (first lista) '("'"))) 109 fileName)
                                                                       (main (rest (rest lista)) fileName)) ;Formato t
              :else (error lista '("'") fileName)))
(defn main [lista fileName]
     cond
(empty? (first lista)) '() ; Terminó la Lectura
(= @multipleLineComment 1) (mlComment lista () fileName) ; Verificamos si nuestra variable global marca comentario de múltiples lineas
(and (= (first lista) "{" (= (first (rest lista)) "-")) (do (swap! multipleLineComment inc) (mlComment lista () fileName)) ; Inicio de comentar
(check-If (first lista) (myNumbers)) (numbers lista () fileName) ; Si es un numero
(and (= (first lista) "-") (= (first (rest lista)) "")) (comentarios (rest (rest lista)) '("-" "-") fileName) ; Comentario en formato --comment
(check-If (first lista) (myOpelim)) (do (escribir (first lista) 100 fileName) (main (rest lista) fileName)) ; poetimitadores
(check-If (first lista) (myOperators)) (do (escribir (first lista) 100 fileName) (main (rest lista) fileName)) ; poeradores
(check-If (first lista) (myOperators)) (do (escribir (first lista) 100 fileName) (main (rest lista) fileName)) ; Simbolos
(= (first lista) "") (character (rest lista) fileName) ; Char en formato 'A'
(= "\"" (first lista)) (getString (rest lista) (first lista) fileName) ; Inicio de string "Hola Mundo"
:else (variable (rest lista) (first lista) fileName))) ; Todo lo demás es aceptado como identificador
    (defn outputName [name]
         (str (.substring (java.lang.String. name) 0 (- (count name) 4)) ".html"))
    (defn get-code [tipo]
         (cond
            cond

(= tipo 100) "#eb8c34\">" ;DELIMITADORES

(= tipo 101) "#d000ff\">" ;Números ENTEROS

(= tipo 102) "#e6a627\">" ;Números DECIMALES

(= tipo 103) "#FFF233\">" ;String "Hola Mundo"

(= tipo 104) "#51f542\">" ;palabra RESERVADA

(= tipo 105) "#ffcb78\">" ;Operadores

(= tipo 106) "#34cceb\">" ;SÍMBOLOS especiales

(= tipo 107) "#ffffff\">" ;IDENTIFICADORES

(= tipo 108) "#9c92a8\">" ;COMENTARIOS

(= tipo 109) "#ED33FF\">" ;Char en formato 'A;

(= tipo 110) "#ff0000\">")) ;ERRORES
    (defn escribir-h [data codigo fileName]
         (let [wrtr (io/writer fileName :append true)]
             (.write wrtr "<span style =\"color: ")</pre>
              (.write wrtr codigo)
             (.write wrtr data)
              (.write wrtr "</span>")
              (.close wrtr)))
   (defn escribir [data tipo fileName]
       (escribir-h data (get-code tipo) fileName))
   (defn beginHTML [fileName]
       (let [wrtr (io/writer fileName :append true)]
           (.write wrtr "<!DOCTYPE html> <html> <body style=\"background-color:black;\">")
           (.close wrtr)))
   (defn endHTML [fileName]
  (let [wrtr (io/writer fileName :append true)]
       (.write wrtr "</body> </html>\"")
        (.close wrtr)))
   (defn nl [fileName]
      (let [wrtr (io/writer (str fileName) :append true)]
   (.write wrtr "<br>")
           (.close wrtr)))
   (defn begin [data fileName]
     (main (apply list (string/split data #"")) fileName) (nl fileName))
   (defn resaltador [nombre]
       (beginHTML (outputName nombre))
       (with-open [rdr (io/reader nombre)]
           (doseq [line (line-seq rdr)]
              (begin line (outputName nombre)))) ;Y se inicia el autómata con dicha cadena de caracteres
       (reset! multipleLineComment 0)
        (endHTML (outputName nombre)))
```

```
;se crea la lista de los nombres de los archivos a leer

(defn fileNames [] (string/split-lines (slurp "nombres.txt")))
;paralelizando, iniciando el resaltador para cada archivo .txt

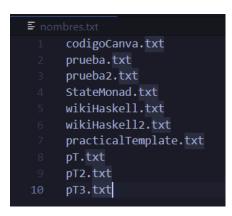
(time (println (pmap (fn [name] (resaltador name)) (apply list (fileNames)))))
```

#### Paralelizando:

Se utilizó el mismo código, salvo que se implementó **pmap** para poder hacer las operaciones de cada archivo al mismo tiempo.

```
(time (println (pmap (fn [name] (resaltador name)) (apply list (fileNames)))))
```

# Pruebas y resultados:



Se hicieron pruebas usando 10 archivos .txt (los mostrados en la imagen a la izquierda).

Ambos códigos (ambas versiones) generaron los **mismos resultados**, así que se muestran de forma general a continuación:

- \*Muchos .txt son versiones repetidas del .txt original
- \*Cada archivo tiene un .html de salida
- \* Cada archivo, en general, tuvo un largo de 200 líneas.

```
-- Operaciones básicas:

1.1239 + 5443
(if (<= x y))

-- Operadores

-- *= <=> >= Símbolos

& % $ #

"Hola Mundo" -- comentario

-- Delimitadores...

{ } ( ) [ ]

-- Después se realizarán más ejemplos

-- con el debido respeto al léxico

{- comentario de muchas líneas...
línea 2
línea 3

-}

'A' 'B' ("A" "ASDSA") 'C'
"Hola mundo ... de nuevo umu"
```

```
{-# LANGUAGE TemplateHaskell #-}
import Control.Monad
import Language.Haskell.TH
   curryN :: Int -> Q Exp
   curryN n = do
    f <- newName "f"
  f <- newName "I"

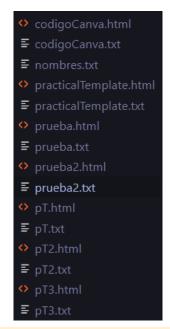
xs <- replicateM n (newName "x")
let args = map VarP (f:xs)
ntup = TupE (map VarE xs)
return $ LamE args (AppE (VarE f) ntup)
   \label{eq:genCurries} \begin{split} & genCurries :: Int -> Q \ [Dee] \\ & genCurries \ n = forM \ [1..n] \ mkCurryDec \\ & where \ mkCurryDec \ ith = do \end{split}
   cury <- curry \( \text{ith} \) ith let name = mkName \( \$ \"curry \" ++ \text{show ith} \) return \( \$ \FunD name \[ Clause \[ \] (NormalB cury) \[ \] \]
  \begin{split} & \text{curry1} = \backslash \, f\, x1 \to f\, (x1) \\ & \text{curry2} = \backslash \, f\, x1 \,\, x2 \to f\, (x1,\, x2) \\ & \text{curry3} = \backslash \, f\, x1 \,\, x2 \,\, x3 \to f\, (x1,\, x2,\, x3) \\ & \text{curry4} = \backslash \, f\, x1 \,\, x2 \,\, x3 \,\, x4 \to f\, (x1,\, x2,\, x3,\, x4) \end{split}
   curry20 = \ f x1 x2 ... x20 \rightarrow f (x1, x2, ..., x20)
    genCurries :: Int -> Q [Dec]
genCurries n = forM [1..n] mkCurryDec
where mkCurryDec ith = do
    cury <- curryN ith
let name = mkName $ "curry" ++ show ith
return $ FunD name [Clause [] (NormalB cury) []]
   \label{eq:genCurries} \begin{tabular}{ll} $\tt genCurries n = forM \cite{box} \cite{box} & \tt mkCurryDec \end{tabular} $\tt where mkCurryDec ith = funD name \cite{box} & \tt normalB \cite{box} & \tt ormalB \cite{box} & \tt ormalB
       where name = mkName $ "curry" ++ show ith
genId :: Q Exp
    genId = do
x <- newName "x"
      lamE [varP x] (varE x)
      mapN :: Int -> Q Dec
    mapN n
       |n\rangle = 1 = \text{funD name [cl1, cl2]}
      otherwise = fail "mapN: argu
                                                                                                                                                              ent n may not be <= 0."
  \begin{aligned} & name = mkName \ \$ \ "map" \ ++ \ show \ n \\ & cl1 = do \ f <- \ newName \ "f" \\ & xs <- \ replicateM \ n \ (newName \ "x") \end{aligned}
xs <- replicateM n (newName "x")
ys <- replicateM n (newName "ys")
let argPatts = varP f: consPatts
consPatts = [ [p] $(varP x): $(varP ys) |]
| (x,ys) <- xs 'zip' ys ]
apply = foldl (\ g x -> [] $g $(varE x) [])
first = apply (varE f) xs
rest = apply (varE name) (f:ys)
clause argPatts (normalB [] $first: $rest []) []
cl2 = clause (replicate (n+1) wildP) (normalB (conE '[])) []
    static :: Q Exp
   static = [|x|]
  plus42 :: Int -> Int
plus42 x = $static + x
    x :: Int
   x = 42
    dynamic :: Q Exp
dynamic = VarE (mkName "x")
```

```
times2 :: Int -> Int
 times 2x = $dynamic +x
 data Deriving = Deriving { tyCon :: Name, tyVar :: Name }
deriveFunctor :: Name -> Q [Dec]
deriveFunctor ty
= do (TyConI tyCon) <- reify ty
(tyConName, tyVars, cs) <- case tyCon of
DataD _ nm tyVars cs _ -> return (nm, tyVars, cs)

NewtypeD _ nm tyVars c _ -> return (nm, tyVars, [c])
_ -> fail "deriveFunctor: tyCon may not be a type synonym."
let (KindedTV tyVar StarT) = last tyVars instanceType = conT "Functor `appT` (foldl apply (conT tyConName) (init tyVars))
 putQ $ Deriving tyConName tyVar
 sequence [instanceD (return []) instanceType [genFmap cs]]
apply t (PlainTV name) = appT t (varT name)
apply t (KindedTV name _) = appT t (varT name)
 genFmap :: [Con] -> Q Dec
genFmap cs
= do funD 'fn
                       ap (map genFmapClause cs)
 genFmapClause :: Con -> Q Clause
genFmapClause c@(NormalC name fieldTypes)
= do f <- newName "f"
fieldNames <- replicateM (length fieldTypes) (newName "x")
let pats = varP f:[conP name (map varP fieldNames)]
body = normalB $ appsE $
conE name : map (newField f) (zip fieldNames fieldTypes)
 clause pats body []
```

```
\label{eq:newField:Name-power} \begin{split} &\text{newField:: Name -> (Name, StrictType) -> Q Exp} \\ &\text{newField } f\left(x, (\_, \text{fieldType})\right) \\ &= \text{do Just (Deriving typeCon typeVar) <- getQ} \\ &= \text{do Just (Deriving typeCon typeVar)} <- \text{getQ} \end{split}
 case fieldType of
VarT typeVar' | typeVar' == typeVar ->
[| $(varE f) $(varE x) |]
 || SVAppT VarT typeVar' |
|leftmost ty == (ConT typeCon) && typeVar' == typeVar ->
|| fmap $(varE f) $(varE x) ||
     -> [| $(varE x) |]
 leftmost :: Type -> Type
leftmost (AppT ty1 _) = leftmost ty1
leftmost ty = ty
 data RegExp
 = Char (Set Char) -- [a], [abc], [a-z]; matches a single character from the specified class | Alt RegExp RegExp -- r1 | r2 (alternation); matches either r1 or r2
  Seq RegExp RegExp -- r1 r2 (concatenation); matches r1 followed by r2
  Star RegExp -- r* (Kleene star); matches r zero or more times
  Empty -- matches only the empty string
 | Void -- matches nothing (always fails)
| Var String -- a variable holding another regexp (explained later)
 deriving Show
 match :: RegExp -> String -> Bool
match r s = nullable (foldl deriv r s)
 nullable :: RegExp -> Bool
nullable: RegExp -> Bool
nullable (Char _) = False
nullable (Alt r1 r2) = nullable r1 || nullable r2
nullable (Seq r1 r2) = nullable r1 && nullable r2
nullable (Star _) = True
nullable Empty = True
nullable Void = False
 nullable (Var _) = False
```

```
deriv :: RegExp -> Char -> RegExp
deriv (Char cs) c
 c `Set.member` cs = Empty
 otherwise = Void
 deriv (Alt r1 r2) c = Alt (deriv r1 c) (deriv r2 c)
 deriv (Seq r1 r2) c
 | nullable r1 = Alt (Seq (deriv r1 c) r2) (deriv r2 c)
| otherwise = Seq (deriv r1 c) r2
 deriv (Star r) c = deriv (Alt Empty (Seq r (Star r))) c
deriv Empty _ = Void
deriv Void _ = Void
deriv (Var _) _ = Void
 {-# LANGUAGE QuasiQuotes #-}
\label{eq:validDotComMail} $$ validDotComMail = [regex|([a-z]|[0-9])*@([a-z]|[0-9])*.com] $$
 alphaNum, validDotComMail' :: RegExp
alphaNum = [regex|[a-z]|[0-9]]]
validDotComMail' = [regex|$ {alphaNum} *@$ {alphaNum} *.com]]
 regex :: QuasiQuoter
regex = QuasiQuoter {
regex = QuasiQuoter {
quoteExp = compile
, quotePat = notHandled "patterns"
, quoteType = notHandled "types"
, quoteDec = notHandled "declarations"
where notHandled things = error $
things ++ " are not handled by the regex quasiquoter."
 compile :: String -> Q Exp
 compile s =
 case P.parse regexParser "" s of
 Left err -> fail (show err)
 Right regexp -> [e| regexp |]
```



\*La imagen de arriba tiene como propósito comprobar que se generaron archivos de salida (HTML) para cada archivo de entrada, es decir, no se juntó todo en uno solo.

# Tiempo de ejecución:

#### Primera versión (sin paralelizar):

```
"Elapsed time: 10136.3575 msecs"
"Elapsed time: 10244.8645 msecs"
"Elapsed time: 10953.2324 msecs"
```

Se tardó alrededor de 10444.81813 milisegundos en terminar de procesar los 10 archivos, es decir, aproximadamente **10.44 segundos**.

## Segunda versión (paralelizando):

```
"Elapsed time: 2484.845 msecs"
"Elapsed time: 3463.4617 msecs"
"Elapsed time: 3004.7034 msecs"
```

Se tardó alrededor de 2984.3367 milisegundos en terminar de procesar los 10 archivos, es decir, aproximadamente **2.98 segundos**.

#### Speedup

La versión paralela resulta ser **3.5 veces más rápida** que la versión anterior.

# Complejidad

#### Primera versión (sin paralelizar)

#### O(n\*m)

Debido a que se recorre **para cada caracter de cada archivo**.

n = cantidad de archivos

m = cantidad de caracteres

## Segunda versión (paralelizando)

#### O(n)

Gracias a que estamos paralelizando, no repetimos el ciclo dentro de la misma "línea".

n = cantidad de caracteres

#### Reflexión

Comparando con los resultados obtenidos en cuanto al tiempo de ejecución, tiene sentido debido a que con menor complejidad se esperaría un resultado más rápido para los mismos casos prueba.

Este tipo de herramientas resultan de especial impacto en profesiones como la nuestra, debido a que mejorar la complejidad (y por tanto el tiempo de ejecución) de los códigos resulta ser esencial al momento de incorporar soluciones de mejora y utilidad al público (como, por ejemplo, motores de búsqueda).

El mundo tecnológico está en constante evolución, es por ello que adaptarse a lo que hoy se está usando resulta ser fundamental para entender (o crear) lo que mañana se implementará.

## Video:

https://voutu.be/OJD1nuZpiTghttps://voutu.be/OJD1nuZpiTg