

Práctica 3

Ian Mendoza Jaimes

Compiladores

Profesor: Rafael Norman Saucedo Delgado

Grupo: 3CM6

Índice

1. Introducción	2
2. Desarrollo	3
2.1. Descripción de la problema	3
2.2. Código	3
3. Resultados	9
4. Conclusiones	11
5. Referencias	11

1. Introducción

Los autómatas al igual que las expresiones regulares son capaces de modelar lenguajes regulares. Estos lenguajes son particularmente útiles para describir algún lenguaje de programación.

Particularmente, los autómatas y las expresiones regulares son usados en la etapa del análisis léxico de un compilador [2]. Primero se escriben expresiones regulares que describiran a las clases léxicas del lenguaje a traducir. Con estas expresiones, obtendremos sus respectivos autómatas. El problema, es que la construcción de Thompson arroja autómatas no deterministas, los cuales son más fáciles de modelar, pero no de programar, además son más tardados de evaluar.

El tiempo de ejecución es muy importante en cualquier algoritmo, y el analizador léxico no es la excepción. Debido a que en esta etapa se evalúa todo el código fuente de algún programa a traducir, puede tomar bastante tiempo. De ahí, surge la necesidad de utilizar autómatas deterministas para la obtención de tokens.

El algoritmo de los subconjuntos resuelve este problema [1]. Como entrada recibe un AFN y de salida arroja un AFD. Este método sin duda es uno de los más efectivos para la conversión de un AFN a un AFD, pues nos ahorra la necesidad de crear un AFN intermedio para lidiar con las transiciones epsilon.

Antes de comenzar con la programación de este algoritmo, conviene describir las siguientes funciones auxiliares:

- $Cerradura_{\epsilon}(e)$, regresa todos los caminos que podemos seguir con una transición epsilon partiendo de algún estado dado e .
- $Mover(e, s)$, regresa los caminos que podemos seguir partiendo de un estado e evaluando el carácter s .

El algoritmo de los subconjuntos consiste en los siguientes pasos:

1. Agregar $Cerradura_{\epsilon}$ (Inicial de AFN) a E
2. Por cada estado $e \in E$
3. Por cada símbolo s
4. Agregar $Cerradura_{\epsilon}(Mover(e, s))$
5. Agregar transición $E \xrightarrow{s} Cerradura_{\epsilon}(Mover(e, s))$
6. El inicial del AFD es $Cerradura_{\epsilon}$ (Inicial de AFN)
7. Los finales del AFD contienen finales del AFN

2. Desarrollo

2.1. Descripción de la problema

Se debe implementar un programa que pueda convertir un *AFN* en un *AFD*. Para esto, se utilizará el algoritmo de los subconjuntos [1].

2.2. Código

Aquí se muestran los códigos que componen a esta práctica. La clase *Afnd* y el analizador ya se presentaron en los reportes de las prácticas anteriores y se han omitido para acortar espacio.

main.py

```
1 from afnd import Afnd
2 from analizador import Analizador
3 from convertir import Convertidor
4
5 class Main:
6     def iniciar(self):
7         convertidor = Convertidor()
8         automata = Afnd()
9
10        expresion = input("Ingresa una expresion: ")
11        analizador = Analizador()
12
13        analizador.analizar(expresion)
14        print(analizador.lista)
15
16        analizador.automata.crearTablaEstados()
17        for x in analizador.automata.tablaEstados:
18            print(x)
19
20        convertidor.iniciarAfnAuxiliar(analizador.automata)
21        nuevoAfd = convertidor.convertir()
22        nuevoAfd.crearTablaEstados()
23
24        print("_____")
25
26        for estado in nuevoAfd.tablaEstados:
27            print(estado)
28
29        for estado in nuevoAfd.estados:
30            print(estado.final)
31
32        nuevoAfd.dibujarAutomata()
33        #analizador.automata.dibujarAutomata()
34
35        while True:
36            cadena = input('Ingresa una cadena a evaluar:')
```

```

37         print(nuevoAfd.evaluarCadena(cadena))
38         if input('Quieres otra? s/n ') != 's':
39             break
40
41     main = Main()
42     main.iniciar()

```

convertidor.py

```

1  from afnd import Afn, Afd
2
3  class Convertidor:
4      def __init__(self):
5          self.afnAuxiliar = None
6          self.afdAuxiliar = None
7          self.nuevosEstados = None
8          self.funcionTransicion = None
9
10
11     def eliminarTransicionesEpsilon(self):
12         if self.afnAuxiliar == None:
13             return None
14
15         self.obtenerNuevosEstados()
16
17         nuevoAfn = Afn()
18         for nuevo in range(0, len(self.nuevosEstados)):
19             nuevoAfn.anadirEstado()
20
21         contador = 1
22         for nuevo in self.nuevosEstados:
23             for elemento in nuevo:
24                 if self.afnAuxiliar.estados[elemento-1].final:
25                     if not nuevoAfn.estados[contador-1].final:
26                         nuevoAfn.anadirFinal(contador)
27                 for transicion in self.afnAuxiliar.estados[elemento-1].
28                     transiciones:
29                     if len(transicion.condiciones) > 0:
30                         for siguiente in self.obtenerEstado(transicion.
31                             siguiente):
32                             nuevoAfn.anadirTransicion(contador,
33                                 siguiente, transicion.condiciones)
34
35             contador += 1
36
37         return nuevoAfn
38
39     def obtenerEstado(self, estado):
40         if type(estado) == set:
41             contador = 1
42             for nuevoEstado in self.nuevosEstados:

```

```

40         if estado == nuevoEstado:
41             return contador
42         contador += 1
43     else:
44         nuevo = {estado}
45         contador = 1
46         for nuevoEstado in self.nuevosEstados:
47             if nuevo == nuevoEstado:
48                 return [contador]
49             contador += 1
50
51         contador = 1
52         auxiliar = list()
53         for nuevoEstado in self.nuevosEstados:
54             if nuevo <= nuevoEstado:
55                 auxiliar.append(contador)
56             contador += 1
57
58         return auxiliar
59
60
61     def mover(self, estados, caracter):
62         #print('mover', estados)
63         conjunto = set()
64         for estado in estados:
65             auxiliar = set()
66
67             for transicion in self.afnAuxiliar.estados[estado-1].
68             transiciones:
69                 for condicion in transicion.condiciones:
70                     if condicion == caracter:
71                         auxiliar.add(transicion.siguiete)
72                         break
73             conjunto = conjunto.union(auxiliar)
74         #print('mover-retorno', conjunto)
75         return conjunto
76
77     def obtenerNuevosEstados(self):
78         self.nuevosEstados = list()
79         for estado in self.afnAuxiliar.estados:
80             self.nuevosEstados.append(self.cerraduraEpsilon(estado.
81             nombre))
82
83     def cerraduraEpsilon(self, estados):
84         #print('epsilon', estados)
85         conjunto = set()
86         for estado in estados:
87             auxiliar = set()
88             arreglo = list()
89             auxiliar.add(estado)
90
91             for transicion in self.afnAuxiliar.estados[estado-1].

```

```

transiciones:
92     if len(transicion.condiciones) == 0:
93         #print('EL SIGUIENTE: ', transicion.siguiete)
94         auxiliar = auxiliar.union(self.cerraduraAuxiliar(
            transicion.siguiete))
95
96     conjunto = conjunto.union(auxiliar)
97
98     return conjunto
99
100
101 def cerraduraAuxiliar(self, estado):
102     aux = set()
103     aux.add(estado)
104
105     for transicion in self.afnAuxiliar.estados[estado-1].
transiciones:
106         if len(transicion.condiciones) == 0:
107             #print('EL SIGUIENTE AUX: ', transicion.siguiete)
108             aux = aux.union(self.cerraduraAuxiliar(transicion.
siguiete))
109
110     return aux
111
112 ###=====
113 ### agarrate, esto se va a poner feo....
114 ###=====
115
116 def convertir(self):
117     self.estadosRevisados = dict()
118     self.nuevosEstados = list()
119     self.funcionTransicion = list()
120
121     self.afdAuxiliar = Afd()
122
123     #print('LEL:', self.cerraduraEpsilon({self.afnAuxiliar.inicial}))
124     self.nuevosEstados.append(self.cerraduraEpsilon({self.
afnAuxiliar.inicial}))
125     self.afdAuxiliar.anadirEstado()
126
127     con = 0
128     for estado in self.nuevosEstados:
129         con += 1
130         for condicion in self.afnAuxiliar.historialCondiciones:
131             #print('condicion ', condicion)
132             aux = self.cerraduraEpsilon(self.mover(estado, condicion
))
133             if len(aux) != 0:
134                 e = self.agregar(aux)
135                 self.afdAuxiliar.anadirTransicion(con, e, condicion)
136
137     return self.afdAuxiliar
138
139

```

```

140 def agregar(self, conjunto):
141     con = 0
142     for estado in self.nuevosEstados:
143         con += 1
144         if estado == conjunto:
145             return con
146
147     self.nuevosEstados.append(conjunto)
148     e = self.afdAuxiliar.anadirEstado()
149
150     con = 0
151     for elemento in conjunto:
152         if self.afnAuxiliar.estados[elemento-1].final:
153             if con == 0:
154                 self.afdAuxiliar.anadirFinal(e)
155                 con += 1
156
157     return e
158
159
160
161 def llenarFuncionTransicion(self):
162     i = 0
163     conjuntoAuxiliar = set()
164     while i < len(self.nuevosEstados):
165         self.funcionTransicion.append({})
166         for condicion in self.afnAuxiliar.historialCondiciones:
167             for elemento in self.nuevosEstados[i]:
168                 conjuntoAuxiliar = self.obtenerSiguiente(condicion,
169                                                             elemento)
170                 if len(conjuntoAuxiliar) > 0:
171                     if condicion in self.funcionTransicion[i]:
172                         self.funcionTransicion[i][condicion].union(
173                             conjuntoAuxiliar)
174                     else:
175                         self.funcionTransicion[i][condicion] =
176                             conjuntoAuxiliar
177
178                 if condicion in self.funcionTransicion[i]:
179                     incertar = True
180                     for revisado in self.nuevosEstados:
181                         if revisado == self.funcionTransicion[i][
182                             condicion]:
183                             incertar = False
184                             break
185                     if incertar:
186                         self.nuevosEstados.append(self.funcionTransicion
187                                                         [i][condicion])
188
189             i+=1
190
191 def obtenerSiguiente(self, condicion, estado):
192     conjunto = set()
193     for transicion in self.afnAuxiliar.estados[estado-1].

```



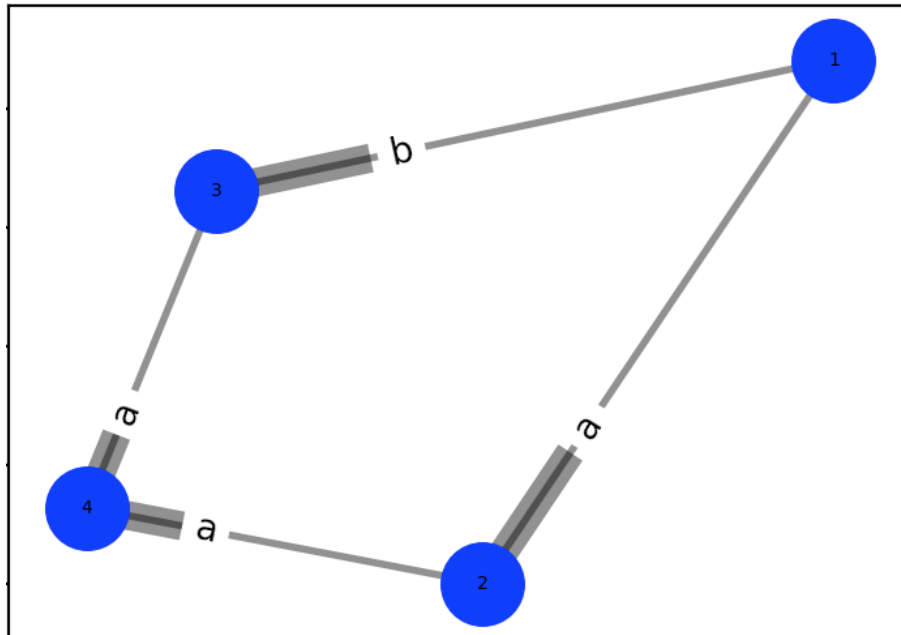
```

189         transiciones:
190             for c in transicion.condiciones:
191                 if condicion == c:
192                     conjunto.add(transicion.siguiete)
193             return conjunto
194
195     def iniciarAfnAuxiliar(self, automata):
196         if type(automata) is not Afn:
197             return None
198
199         self.afnAuxiliar = automata
200         return 0
201
202     def iniciarAfdAuxiliar(self, automata):
203         if type(automata) is not Afd:
204             return None
205
206         self.afdAuxiliar = automata
207         return 0
208

```

3. Resultados

En esta sección se presentan capturas de pantallas de la ejecución del código presentado anteriormente.



(a) AFD obtenido de un AFN

```
Ingresa una expresion: (a+b)(a)
[['a', 'b', '+', 'a', '.']]
[['a', [2]]]
[[' ', [7]]]
[['b', [4]]]
[[' ', [7]]]
[[' ', [3, 1]]]
[[' ', [7]]]
[['a', [8]]]
[]

[['a', [2]], ['b', [3]]]
[['a', [4]]]
[['a', [4]]]
[]
False
False
False
True
SOY EL INICIAL: 1
SOY EL FINAL: 4
Ingresa una cadena a evaluar:aa
True
Quieres otra? s/n s
Ingresa una cadena a evaluar:ab
False
Quieres otra? s/n s
Ingresa una cadena a evaluar:ba
True
Quieres otra? s/n n
```

(b) Varias evaluaciones de cadenas

Figura 1: (a) El autómata generado por la expresión regular: $(a+b)a$. (b) El resultado de varias evaluaciones del autómata.

```
Ingresa una expresion: (a+b)^*
['a', 'b', '+', '*', '^']
[['a', [2]]]
[[' ', [8, 3, 1]]]
[['b', [4]]]
[[' ', [8, 3, 1]]]
[[' ', [3, 1]]]
[[' ', [8, 3, 1]]]
[[' ', [3, 1, 8]]]
[]

[['a', [2]], ['b', [3]]]
[['a', [2]], ['b', [3]]]
[['a', [2]], ['b', [3]]]
False
True
True
SOY EL INICIAL: 1
SOY EL FINAL: 2
SOY EL FINAL: 3
Ingresa una cadena a evaluar:aaaa
True
Quieres otra? s/n s
Ingresa una cadena a evaluar:abababaaa
True
Quieres otra? s/n s
Ingresa una cadena a evaluar:asas
False
Quieres otra? s/n n
```

Figura 2: Varias cadenas evaluadas con el autómata generado por la expresión regular: $(a + b)^*$.

4. Conclusiones

Los autómatas al igual que las expresiones regulares, nos ayudan a modelar lenguajes regulares. Ambos tienen una aplicación amplia en el mundo de las ciencias computacionales. En este caso nos hemos enfocado en sus capacidades para modelar la primera etapa de un compilador.

El analizador léxico puede tomar gran parte del tiempo de ejecución de todo el compilador, debido a que es la única etapa en la que se tiene que evaluar todo el código fuente. Por esta razón, es conveniente tener un método eficiente para evaluar los caracteres y obtener los tokens. La mejor manera que tenemos, es utilizar un AFD. Sin embargo, al momento de utilizar la construcción de Thompson para convertir expresiones regulares a autómatas, obtenemos un AFN, que no es tan eficiente como un AFD.

El algoritmo de los subconjuntos está pensado en solucionar este problema, pues convierte un AFN en un AFD. En esta práctica tuve la oportunidad de implementar este algoritmo y así, poder comparar los tiempos de ejecución de un AFN y un AFD que modelen el mismo lenguaje.

5. Referencias

- [1] *Compilers: principles, techniques and tools*. 2001, ch. 2.
- [2] *Introduction to Automata Theory, Languages and Computation*. 2001, ch. 2.