Diseño de Lenguajes de Programación, Lab. 4 RESULTADOS

Gabriel Brolo Tobar, carnet: 15105

I. Comparación entre Expresiones Regulares.

A continuación, se muestran algunas RE (regular expressions) ingresadas al programa:

- a) ab*ab*
- b) 0*10*
- c) $(a^*|b^*)c$
- d) b+abc+

Se procederá a mostrar los resultados obtenidos mediante la **generación directa del DFA** (gd de aquí en adelante), así como los obtenidos con la **minimización mediante el método de particiones** (min de aquí en adelante), además se mostrarán algunos casos en los que los resultados son distintos.

A. ab*ab*

```
min:
REGULAR EXPRESSION: ab*ab*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: ab*.a.b*.
SYMBOL LIST: [a, b]
STATES ([PARTITION]=STATE ID): \{[1, 3]=1, [2, 4]=2, [0]=0\}
TRANSITION TABLE ([STATE] = { [SYMBOL] = [STATE] })
WHERE STATE CORRESPONDS TO A STATE IN 'STATES':
\{0=\{a=1\}, 1=\{a=2, b=1\}, 2=\{b=2\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [2]
gd:
REGULAR EXPRESSION: ab*ab*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: ab*.a.b*.
SYMBOL LIST: [a, b]
POSITIONS (POSITION ID = SYMBOL): \{1=a, 2=b, 3=a, 4=b, 5=\#\}
STATE MAP(STATE = FOLLOWPOS): \{0=[2, 3], 1=[4, 5], 2=[1]\}
TRANSITION TABLE: \{0=\{a=1, b=0\}, 1=\{b=1\}, 2=\{a=0\}\}
INITIAL STATE: [2]
FINAL STATES: [1]
```

Ambos DFA contienen el mismo número de estados y las transiciones entre estos son iguales, min = gd.

B. 0*10*

```
min:
REGULAR EXPRESSION: 0*10*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: 0*1.0*.
SYMBOL LIST: [0, 1]
STATES ([PARTITION]=STATE ID): {[0, 1]=0, [2, 3]=1}
TRANSITION TABLE ([STATE]={[SYMBOL]=[STATE]})
WHERE STATE CORRESPONDS TO A STATE IN 'STATES':
{0={0=0, 1=1}, 1={0=1}}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [1]
```

```
REGULAR EXPRESSION: 0*10*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: 0*1.0*.
SYMBOL LIST: [0, 1]
POSITIONS (POSITION_ID = SYMBOL): {1=0, 2=1, 3=0, 4=#}
STATE MAP(STATE = FOLLOWPOS): {0=[1, 2], 1=[3, 4]}
TRANSITION TABLE: {0={0=0, 1=1}, 1={0=1}}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [1]
```

Ambos DFA contienen el mismo número de estados y las transiciones entre estos son iguales, min = gd.

C. (a*|b*)c

```
min:
REGULAR EXPRESSION: (a*|b*)c
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: a*b*|c.
SYMBOL LIST: [a, b, c]
STATES ([PARTITION]=STATE ID): \{[1]=1, [2]=2, [3]=3, [0]=0\}
TRANSITION TABLE ([STATE] = { [SYMBOL] = [STATE] })
WHERE STATE CORRESPONDS TO A STATE IN 'STATES':
\{0=\{a=1, b=2, c=3\}, 1=\{a=1, c=3\}, 2=\{b=2, c=3\}, 3=\{\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [3]
gd:
REGULAR EXPRESSION: (a*|b*)c
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: a*b*|c.
SYMBOL LIST: [a, b, c]
POSITIONS (POSITION ID = SYMBOL): \{1=a, 2=b, 3=c, 4=\#\}
STATE MAP(STATE = FOLLOWPOS): \{0=[1, 2, 3], 1=[4]\}
TRANSITION TABLE: \{0=\{a=0, b=0, c=1\}, 1=\{\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [1]
```

En esta occasion, gd proporciona el DFA mínimo, sin embargo, min proporciona el mismo DFA generado por la transformación del NFA a DFA.

D. b+abc+

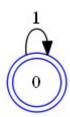
```
min:
REGULAR EXPRESSION: b+abc+
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: bb*.a.b.c.c*.
SYMBOL LIST: [a, b, c]
STATES ([PARTITION]=STATE ID): {[5, 6]=2, [4]=1, [0, 1, 2, 3]=0}
TRANSITION TABLE ([STATE]={[SYMBOL]=[STATE]})
WHERE STATE CORRESPONDS TO A STATE IN 'STATES':
\{0=\{b=0\}, 1=\{c=2\}, 2=\{c=2\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [2]
gd:
REGULAR EXPRESSION: b+abc+
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: bb*.a.b.c.c*.
SYMBOL LIST: [b, a, c]
POSITIONS (POSITION ID = SYMBOL): \{1=b, 2=b, 3=a, 4=b, 5=c, 6=c, 7=\#\}
STATE MAP(STATE = FOLLOWPOS): \{0=[2, 3], 1=[4], 2=[5], 3=[6, 7], 4=[1]\}
TRANSITION TABLE: \{0=\{a=1, b=0\}, 1=\{b=2\}, 2=\{c=3\}, 3=\{c=3\}, 4=\{b=0\}\}
INITIAL STATE: [4]
FINAL STATES: [3]
```

En esta ocasión, min proporciona un DFA erróneo, la implementación del algoritmo no fue eficaz para esta regexp, sin embargo, gd proporciona el DFA correcto y mínimo. La diferencia es que min, tiene una transición menos, resultado que una partición no fue generada correctamente.

II. Comparación con un compañero

Se comparó la expresión regular: $((1?)^*)^*$ con el compañero José Custodio.

Los DFA obtenidos fueron los mismos. En la generación proveída por José, el autómata es:



```
En mi generación directa:
REGULAR EXPRESSION: ((1?)*)*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: 18 | **
SYMBOL LIST: [1]
POSITIONS (POSITION ID = SYMBOL): \{1=1, 2=\#\}
STATE MAP (STATE = \overline{FOLLOWPOS}): {0=[1, 2]}
TRANSITION TABLE: \{0=\{1=0\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [0]
Y en la minimización:
REGULAR EXPRESSION: ((1?)*)*
REGULAR EXPRESSION IN POSTFIX: 1\epsilon | **
SYMBOL LIST: [1]
STATES ([PARTITION]=STATE ID): {[0, 1]=0}
TRANSITION TABLE ([STATE]={[SYMBOL]=[STATE]})
WHERE STATE CORRESPONDS TO A STATE IN 'STATES':
\{0=\{1=0\}\}
INITIAL STATE: [0]
FINAL STATES: [0]
```

Los cuales, ambos, producen el mismo autómata mostrado en la imagen de José.