3 grupos de números enteros: 342#A42#123#523



Trabajo Práctico Autómatas

Curso K2102 Grupo N°6

Integrantes:

Agostina Escobar Luciano Lobo Lara Puelman Valentina Aguilera Luciano Degasperi

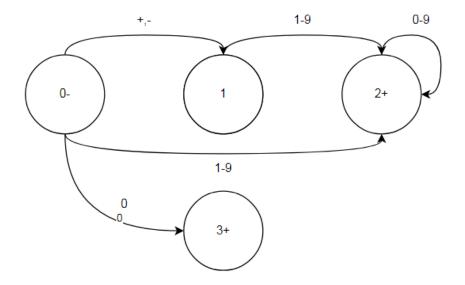
Fecha de Presentación: 07/10

Desarrollo de los puntos

Para el desarrollo del punto 1, en primera instancia propusimos la confección de 3 Lenguajes Regulares para integrarlos en un solo Lenguaje Regular que reconozca los tres tipos de números y el carácter '#' que los separa.

Las convenciones para los números decimales son:

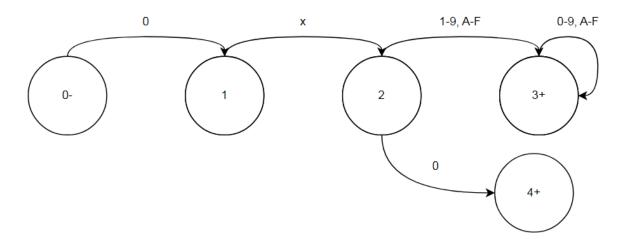
- Los números pueden tener signo o no para ser reconocidos como decimales. Por ejemplo, se reconocen: +12, -4, 67.
- El número cero se reconoce con un simple 0.
- No se reconoce la cadena en caso de repetición de ceros a la izquierda, como por ejemplo: 000.



El segundo reconoce números hexadecimales identificando con el prefijo '0x' comparable al método de identificación de hexadecimales en el lenguaje de programación C.

Las convenciones son:

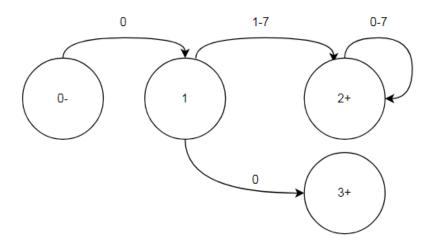
- Los números se reconocen como hexadecimales por empezar con la cadena '0x'
- El cero se reconoce con la cadena 0x0.
- No se reconoce la cadena en caso de repetición de ceros a la izquierda, como por ejemplo: 0x0000.



Por último, un lenguaje de números octales con el prefijo '0'.

Las convenciones son:

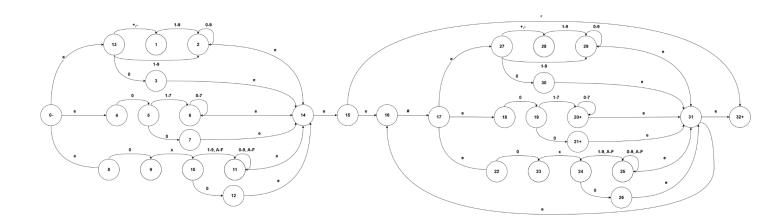
- Los números se reconocen como octales por empezar con el dígito '0'.
- El cero se reconoce con la cadena 00.
- No se reconoce la cadena en caso de repetición de ceros a la izquierda.



Para integrar estos tres lenguajes establecimos una expresión regular para el Lenguaje regular final.

ER: (OCTAL+DECIMAL+HEXADECIMAL).(#.(OCTAL+DECIMAL+HEXADECIMAL))*

Mediante el algoritmo de Thompson llegamos al autómata final con transiciones epsilon:



A continuación adjuntamos el archivo "Automatas - P1.xlsx" donde realizamos los pasos necesarios para llegar al AFD mínimo. El proceso resultó en la siguiente tabla de transiciones utilizada en el código:

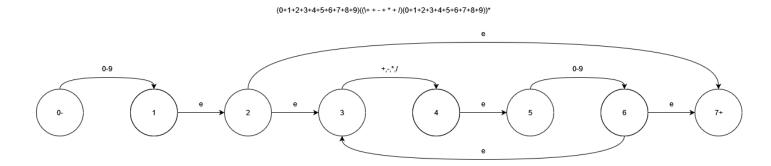
Estados	-,+	0	x	#	1-7	8,9	A-F
0-	1	7+	8	8	2+	2+	8
1	8	8	8	8	2+	2+	8
2+	8	2+	8	0-	2+	2+	8
3+	8	8	8	0-	8	8	8
4	8	3+	8	8	6+	6+	6+
5+	8	5+	8	0-	5+	8	8
6+	8	6+	8	0-	6+	6+	6+
7+	8	3+	4	0-	5+	8	8
8	8	8	8	8	8	8	8

Luego, codificamos la función es_palabra, la cual recibe la cadena a analizar, junto a la tabla correspondiente a utilizar y la consigna seleccionada. El resultado de la función es 1 (Verdadero) si es palabra del lenguaje o 0 (Falso) si no lo es. Si es palabra del lenguaje, entonces ahí analiza la cantidad de palabras de cada tipo con la función contar_tipos.

Para realizar la conversión solicitada en el punto 2, creamos una función llamada caracterANumero. Esta recibe un carácter numérico y devuelve su valor como un entero. y En un inicio, le pasamos por parámetro una lista de caracteres numéricos. Para ello toma el valor 1ASCII del carácter y le resta el valor ASCII del '0'.

```
int caracter_a_numero(char caracter)
{
   return caracter - '0';
4 }
```

En el punto 3, como primer paso declaramos el autómata que reconoce la cadena de la operación. Vale la pena aclarar que la función solo admite operaciones con números de un sólo dígito.



Luego, aplicamos el algoritmo de clausura, y terminamos hallando el AFD mínimo. Adjuntamos el archivo "TP Automatas - Punto 3.xlsx" donde se explaya el procedimiento a detalle para hallar la tabla de transiciones:

Estado	0-9	+, -, *, /
0-	1+	2
1+	2	0-
2	2	2

Reutilizamos la función es_palabra para verificar que la cadena denote una operación correcta. Con la cadena validada, procedemos a resolver la ecuación. Para resolver la ecuación y el problema de la precedencia de operadores, buscamos una función que

transforma una notación infija a una postfija¹. Con la cadena ya reorganizada, procedemos a resolver la ecuación final usando una pila. Para ello codificamos la función evaluarPostfijo, que retorna el valor final de la ecuación.

Instructivo y Pantallas de Funcionamiento

Al abrir el ejecutable, nos mostrará las siguientes opciones

Al seleccionar la consigna 1, nos pedirá la forma de ingreso de la cadena:

En caso de que sea por archivo, se debe crear un archivo 'cadena.txt' que se encuentre en la misma carpeta que el ejecutable, y que tenga como contenido la cadena a verificar.

A continuación, un ejemplo de ejecución por línea de comando:

¹ https://www.geeksforgeeks.org/dsa/convert-infix-expression-to-postfix-expression/

En caso de elegir la consigna 2:

En caso de que sea por archivo, funciona de la misma manera que con la consigna 1: se debe crear un archivo 'cadena.txt' que se encuentre en la misma carpeta que el ejecutable, y que tenga como contenido la cadena a verificar. A continuación, un ejemplo:

A continuación, un ejemplo de ejecución por línea de comando:

A continuación, un ejemplo de ejecución donde la palabra no forma parte del lenguaje:

Para salir del programa seleccionamos la opción "NO" del menú "Probar otra vez?"