## Parseo y Generación de Código $-2^{\rm do}$ semestre 2018 Licenciatura en Informática con Orientación en Desarrollo de Software Universidad Nacional de Quilmes

## Recuperatorio del segundo parcial

NOTA: este parcial es a libro abierto. Se permite tener cualquier material manuscrito o impreso, pero no se permite el uso de dispositivos electrónicos. El parcial se califica con una nota numérica de 1 a 10. Se requiere  $\geq 4$  en ambos parciales para aprobar la materia. Para promocionar se requiere nota  $\geq 6$  en ambos parciales y promedio  $\geq 7$ .

Ejercicio 1. Calcular el número de Ershov de la siguiente expresión E:

$$(a*(b*c)) + ((d-e)/(f-q))$$

Escribir código para una máquina de registros para evaluar la expresión E utilizando la mínima cantidad de registros posible, de acuerdo con el número de Ershov calculado.

Ejercicio 2. Considerar una máquina de pila con las siguientes instrucciones:

con la siguiente semántica:

- lacktriangle La instrucción Push n mete la constante numérica n en la pila.
- La instrucción Add saca los dos elementos del tope de la pila y mete la suma en la pila.
- La instrucción Label e corresponde a la declaración de una etiqueta e, que no tiene ningún efecto sobre la pila.
- La instrucción JumpIfZero e saca el elemento del tope de la pila. Si dicho número es 0, salta a la instrucción donde se encuentra definida la etiqueta e. De lo contrario, el control sigue hacia la siguiente instrucción. Suponemos que siempre que hay una instrucción JumpIfZero e hay una (y solamente una) declaración de la etiqueta e en el programa.

Si la pila está vacía, se considera que el número en el tope es 0. Definir la función:

```
eval :: Programa -> Int
```

que ejecuta el programa en una pila vacía y devuelve el número que queda en el tope de la pila después de ejecutar el programa.

Ejercicio 3. Considerar la siguiente implementación del algoritmo de búsqueda binaria:

```
a = 0
b = n
while a + 1 < b {
    c = (a + b) / 2
    if y[c] <= x {
        a = c
    } else {
        b = c
    }
}</pre>
```

- a. Compilarlo para una máquina de registros. Usar la instrucción load $(r_1, r_2, r_3)$  para cargar en el registro  $r_1$  el contenido del arreglo apuntado por el registro  $r_2$  en el índice  $r_3$ , es decir,  $r_1 := r_2[r_3]$ .
- b. Calcular el grafo de flujo de control.
- c. Aproximar las definiciones de alcance en todos los puntos del programa, usando análisis de flujo de datos.