

# Mini-Tarea 6

Profesor:
Pablo Guerrero

Auxiliar

Pablo Polanco

Alumno:

Gabriel Azócar C.

Fecha:

22 de Noviembre de 2016



## Explicación de la solución

Para obtener las instrucciones, se utiliza casi el mismo código que se fue proporcionado. Sin embargo, el procesamiento de estas cambia.

Primero, se define una variable global **actual**, que representa el número del registro de número índice disponible. Por ejemplo, si ya usamos el registro r0, entonces actual está en 1, para que el siguiente registro a usar sea r1, asi sucesivamente.

Luego se generan las lineas de rigor, como la definicion del main. Además se agrega una linea que nos ayudará a imprimir en la consola el resultado final. El código a generar es el siguiente:

#### .LCO:

```
.string "%u\n"
.text
.global main
.type main, %function
```

Luego, como tenemos 3 posibles instrucciones, sumar, restar o agregar un numero al stack, tenemos tres casos:

1. INT\_CONST num: Esta instrucción hace un push del numero entregado en el stack, por lo que debe tener la siguiente estructura:

```
mov rX ,#num
tmfd r13!, rX
```

Donde en la primera linea guardamos el número en el registro número X (donde X es el número del registro que sigue para hacer push, por ejemplo si ya se hizo push de 0 y 1, entonces X tendría que ser 2) para luego, en la segunda linea, hacerle push al stack.

2. ADD: Esta instruccion obtiene los dos primeros elementos del stack (los que están en el tope) y los suma, para luego hacer push del resultado. Por lo tanto, el código a generar sería:

```
ldmfd r13!, rX
ldmfd r13!, r(X-1)
add r(X-1), rX, r(X-1)
stmfd r13!, r(X-1)
```

Donde en las dos primeras lineas hacemos pop del stack, en la tercera se hace la suma y en la última se hace el push correspondiente.



3. SUB: Esta instruccion obtiene los dos primeros elementos del stack y los resta, para luego hacer push del resultado. Por lo tanto, el código a generar sería:

```
ldmfd r13!, rX
ldmfd r13!, r(X-1)
sub r(X-1), rX, r(X-1)
stmfd r13!, r(X-1)
```

Donde la explicación es totalmente simétrica con la suma, solo cambiando la operación.

Todos estos casos se encuentran en la función escribir

Luego, para finalizar el programa, se imprime el resultado y vacía la pila, además de definir un label para poder cargar el numero como string en r0. Las instrucciones son:

```
mov r1 , r0

ldr r0, .L1

bl printf

ldmfd sp!, pc

.L1:

.word .LC0
```

Donde primero definimos que el largo del string a escribir es igual al valor del resultado, esto es solamente para asegurar que no será un largo menor a sus digitos. Luego, cargamos el resultado con ayuda de .L1, que a su vez usa .LC0. Una vez terminado todo, se vacía la pila con la última instrucción.

### **Pruebas**

Las pruebas fueron las siguientes:

- 1. ((INT\_CONST 1) (INT\_CONST 2) (ADD)): Se generó el código que se muestra en el archivo adjunto **prueba1.s**.Esta prueba fue diseñada para mostrar el correcto funcionamiento de una suma simple.
- 2. ((INT\_CONST 15) (INT\_CONST 38) (SUB)): Se generó el código que se muestra en el archivo adjunto **prueba2.s**. Esta prueba fue diseñada para mostrar el correcto funcionamiento de una resta simple.
- 3. ((INT\_CONST 3) (INT\_CONST 8) (INT\_CONST 6) (ADD) (SUB)): Se generó el código que se muestra en el archivo adjunto **prueba3.s**. Esta prueba fue diseñada para mostrar el correcto funcionamiento del ejemplo del enunciado.



4. ((INT\_CONST 6) (INT\_CONST 7) (INT\_CONST 8) (INT\_CONST 9) (ADD) (SUB) (ADD)): Se generó el código que se muestra en el archivo adjunto **prueba4.s**. Esta prueba fue diseñada para mostrar el correcto funcionamiento de un calculo un poco más largo.

## Resultados

A continuación se muestran las salidas de las pruebas anteriormente mencionadas, sacadas desde la Raspberry Pi que fue suministrada para la tarea.

Muestra de funcionamiento