

### IIC2343 – Arquitectura de Computadores (II/2018)

## Tarea 5

Fecha de entrega: lunes 24 de septiembre de 2018 a las 11:59 AM

# Introducción

Una máquina de stack es un computador que utiliza un stack en vez de registros para almacenar los resultados de las operaciones. Esto significa que cada instrucción aritmética o lógica de dos parámetros, toma los dos valores en el tope del stack y luego los elimina, sustituyéndolos por el valor de la operación recién realizada. Para el caso de las operaciones de un parámetro, por ejemplo NOT, el computador solo sustituye el valor en el tope del stack por el nuevo valor. Además, una máquina de stack es capaz de cargar valores literales en el tope del stack y también descartarlos.

El diagrama de esta máquina es el siguiente:

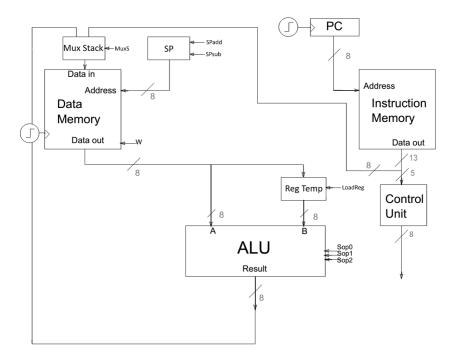


Figura 1: Diagrama de la máquina de stack.

De aquí es importante notar que:

- Reg Temp es el único registro de datos necesario para este computador. En particular, almacena el valor que se encuentra en el tope del *stack* para luego ser operado con el que se encuentra justo debajo de él (en caso de ser una operación de dos parámetros). Note que como estas operaciones requieren de dos accesos a memoria, requieren de dos ciclos para ejecutarse, justificando el uso de este registro para mantener uno de los valores leídos de la RAM.
- Mux Stack se utiliza para escoger lo que ingresa al tope del *stack*: un literal o el resultado de una operación, tal como lo indica la descripción de la máquina.

Por otra parte, la ISA asociada a este computador es la siguiente:

Instrucción	Opcode	Señales de control
PUSH Lit	00000	SPsub = 1
	00001	W = 1, MuxS = 1
POP	00010	SPadd = 1
ADD	00011	SPadd = 1, LoadReg = 1
	00100	Sop = ADD, $W = 1$ , $MuxS = 0$
SUB	00101	SPadd = 1, LoadReg = 1
	00110	Sop = SUB, $W = 1$ , $MuxS = 0$
AND	00111	SPadd = 1, LoadReg = 1
	01000	Sop = AND, $W = 1$ , $MuxS = 0$
OR	01001	SPadd = 1, LoadReg = 1
	01010	Sop = OR, W = 1, MuxS = 0
XOR	01011	SPadd = 1, LoadReg = 1
	01100	Sop = XOR, $W = 1$ , $MuxS = 0$
SHL	01101	Sop = SHL, $W = 1$ , $MuxS = 0$
SHR	01110	Sop = SHR, W = 1, MuxS = 0
NOT	01111	Sop = NOT, $W = 1$ , $MuxS = 0$
NOP	10000	W = 0

Tabla 1: ISA de la máquina de stack.

Tanto la parte de programación como la parte práctica tendrán como objetivo trabajar con la arquitectura aquí presentada.

# Parte programación

Su tarea se separará en dos partes programadas, las que serán descritas a continuación.

#### Parte 1 - Assembler

Deberá programar el Assembler de la máquina de stack.

#### Formato de entrada

Su programa recibirá como entrada un archivo .txt con el código escrito en el Assembly de la máquina de stack, siguiendo exclusivamente la ISA señalada en la introducción. A continuación, un ejemplo de un código válido:

```
;Se agrega 3 y luego 5 al stack. Con ADD se suman los valores del tope: 3+5 = 8.

PUSH 3

PUSH 5

ADD
```

#### Formato de salida

Su programa deberá retornar como salida un archivo .txt donde cada línea será el *opcode* y el literal de cada instrucción. Para el mismo ejemplo anterior, se tendría entonces el siguiente resultado:

Note que los primeros cinco bits corresponden al opcode, mientras los 8 restantes corresponden al literal.

Por otra parte, podrá notar que las últimas líneas generadas corresponden a la instrucción NOP. Esta en particular no genera ningún cambio en la ejecución de la máquina de stack ni en sus registros, pero es necesario que el archivo generado contemple un total de  $2^8$  líneas de instrucciones dado que, finalmente, este representará la memoria de instrucciones completa de la máquina de stack. Por lo tanto, debe llenar el resto del archivo .txt con esta instrucción hasta completar el tamaño esperado, en caso de ser necesario.

#### Ejecución

Su programa debe tener como nombre stack\_assembler.py y debe ser ejecutado por línea de comando de la siguiente forma:

```
C:\User\IIC2343\>python stack_assembler.py program.txt rom.txt
```

En este caso, program.txt corresponde a la ruta del archivo de entrada y rom.txt a la ruta del nuevo archivo de salida a generar.

#### A considerar

Además de lo anterior, deben considerar lo siguiente:

- Si no se hace uso de un literal en la instrucción, puede poner el que quiera acompañando al *opcode* en el archivo binario generado, dado que no genera ningún efecto en la ejecución. En el ejemplo, se utiliza arbitrariamente un valor igual a cero.
- El programa **puede** tener comentarios. Estos se ubican en líneas separadas de las instrucciones, es decir, nunca habrá un comentario antes o después de una instrucción en una misma línea. Estos parten con el caracter ",", igual que en el ejemplo.
- El número de instrucciones del código de entrada nunca superará la cantidad de direcciones de la memoria de instrucciones.

#### Parte 2 - Simulador

Deberá programar un simulador para la máquina de stack.

#### Formato de entrada

Su programa recibirá como parámetro por línea de comandos un archivo .txt con el contenido de la memoria de instrucciones, la que contiene código binario para la máquina de acuerdo a la tabla de *opcodes* entregada. Este corresponde al mismo formato del archivo de salida de la primera parte.

#### Formato de salida

Su programa deberá retornar como salida un archivo .txt donde cada línea contendrá: el número del ciclo del clock, el valor en base binaria y en base decimal del del contenido de la dirección a la que apunta el registro SP (i.e. el tope del stack), siguiendo el formato t = n° ciclo clock valor\_binario valor\_decimal. Por ejemplo, para el caso anterior, se tiene:

```
t = 0 00000000 0

t = 1 00000011 3

t = 2 00000000 0

t = 3 0000101 5

t = 4 00000011 3

t = 5 00001000 8

t = 6 00001000 8

t = 7 00001000 8

t = 8 00001000 8
```

#### **Ejecución**

Su programa debe tener como nombre stack\_simulator.py y debe ser ejecutado por línea de comando de la siguiente forma:

#### C:\User\IIC2343\>python stack\_simulator.py rom.txt result.txt

En este caso, rom.txt corresponde a la ruta del archivo de entrada y result.txt a la ruta del nuevo archivo de salida a generar.

#### A considerar

Además de lo anterior, deben considerar lo siguiente:

- El archivo de entrada siempre tendrá un formato válido y correspondiente al establecido en este enunciado.
- Si bien el objetivo de esta parte es hacer uso de los resultados de la anterior, deben funcionar de forma independiente, es decir, puede realizar el simulador sin hacer el assembler.

## Supuestos

Tanto para la primera como para la segunda parte, puede hacer uso de **supuestos** en casos límite o elementos que no hayan sido explicitados en el enunciado. No obstante, para que estos sean válidos durante la corrección, **debe** explicitarlo en su README.

No se aceptarán supuestos sobre criterios que hayan sido establecidos en el enunciado.

# Parte práctica

## Objetivo

Implementar en hardware una máquina de stack, dando solución a los desafíos que involucra una arquitectura de ese tipo.

## Descripción de la actividad

Deben implementar la máquina de stack descrita en la sección común del enunciado, implementando la ISA entregada en la tabla. Para comenzar a partir de una arquitectura previa, se les facilitará un proyecto base con el computador básico, el que pueden $^1$  modificar para lograr la nueva máquina.

La ISA de su máquina de *stack* debe ser **solo** la indicada en la tabla 1. Es decir, **no puede exponer** instrucciones que trabajen de forma directa con el registro intermedio de la máquina, como por ejemplo MOV Temp, (Dir) (siendo Dir el valor del registro SP). Si bien la combinación de señales lo permiten, su máquina no debe aceptar este tipo de instrucciones, restringiendo al programador que desarrolla el código Assembly. El no respeto de esta restricción significará la evaluación con la nota mínima.

Para evaluar la correctitud de su arquitectura, los *displays* de la placa deben mostrar, en todo momento, el valor del tope del *stack* de su máquina. Al alimentar el registro PC con la señal clock del proyecto, podrá ver cómo va cambiando este valor a través de cada instrucción.

Si lo desea, puede usar otros elementos de la placa para enriquecer el funcionamiento de su tarea. Por ejemplo, que los *switches* afecten la frecuencia del clock para que el *display* cambie más rápido o más lento. No obstante, esto **no es un requisito para esta tarea.** 

#### A considerar

Admeás de los anterior, deben considerar lo siguiente:

- Pueden usar las instrucciones Process y el bloque with\select para su tarea.
- No pueden usar operaciones aritméticas como suma y resta, tienen a disposición componentes que se encargan de esto.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Pueden diseñarla desde cero, si así lo desean.

## ProTips de Vivado

Si es la primera vez que usa Vivado, se recomienda revisar los tutoriales del Syllabus/Vivado, especialmente el tutorial 2 y el archivo intro\_vhdl.pdf. Si siguen teniendo dudas, pueden solicitar una reunión presencial (estas posibilidades están sujetas a la disponibilidad de los ayudantes).

Además, pueden revisar en Vivado el diagrama de su circuito usando lo siguiente:

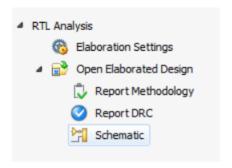


Figura 2: Menú de selección para ingresar al Schematic.

Verán un esquema que muestra las instancias de sus componentes y las conexiones entre ellos:

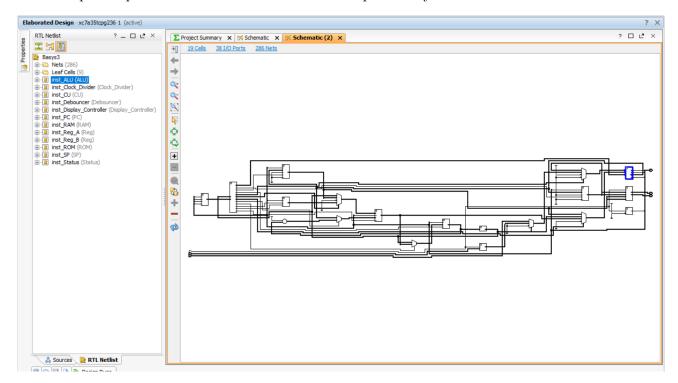


Figura 3: Schematic del computador básico.

#### Supuestos

Puede hacer uso de **supuestos** en casos límite o elementos que no hayan sido explicitados en el enunciado. No obstante, para que estos sean válidos durante la corrección, **debe** explicitarlo en su README.

No se aceptarán supuestos sobre criterios que hayan sido establecidos en el enunciado.

## **Bonus**

Independiente de la parte trabajada, podrá optar a un bonus de hasta **1.0 puntos** si le añade a la máquina de *stack* **todas las instrucciones de salto vistas en clases.** Para ello, deberá añadir:

- Un diagrama de la arquitectura modificada.
- La nueva ISA de su arquitectura.
- Detalles de su implementación.

Estos elementos deben ser incluidos en un archivo llamado Bonus.pdf dentro del repositorio de su tarea. El puntaje asignado queda a criterio del ayudante según el trabajo realizado. Si decide no hacer el bonus, no es necesario que incluya el archivo. No obstante, si quiere optar a la bonificación debe incluirlo.

# Entrega y evaluación

## Parte programación

La tarea se debe realizar de **manera individual** y la entrega se realizará a través de GitHub. El formato de entrega serán los *scripts* en Python 3.5 o 3.6 correspondientes, de nombre stack\_assembler.py y stack\_simulator.py, como se estipuló anteriormente.

## Parte práctica

La tarea se debe realizada por los grupos asignados y la entrega se realizará a través de GitHub. El repositorio debe contener una carpeta con su proyecto de Vivado y el archivo .bit. En el caso de la carpeta del proyecto, deben subir solo la carpeta basic\_computer.srcs y el archivo basic\_computer.xpr. Considere que esta parte incluirá una evaluación de pares, que será detallada durante la entrega.

Independiente de la parte trabajada en esta tarea, el repositorio subido debe contar con un archivo README.md escrito en Markdown que identifique sus datos y consideraciones que el corrector deba tomar en cuenta, tales como la versión en Python utilizada, sistema operativo usado para realizar la tarea, etc. El README se puede subir hasta 24 horas después de la entrega. Si lo sube posterior al plazo de entrega establecido, debe crear una issue en el repositorio de su tarea indicándolo para que sea considerado en la corrección. Los archivos que no ejecuten o que no cumplan el formato de entrega establecido implicarán nota 1.0 en la tarea. En caso de atraso, se aplicará un descuento de 1.0 punto por cada 6 horas o fracción.

# Política de Integridad Académica

Los alumnos de la Escuela de Ingeniería deben mantener un comportamiento acorde al Código de Honor de la Universidad:

"Como miembro de la comunidad de la Pontificia Universidad Católica de Chile me comprometo a respetar los principios y normativas que la rigen. Asimismo, prometo actuar con rectitud y honestidad en las relaciones con los demás integrantes de la comunidad y en la realización de todo trabajo, particularmente en aquellas actividades vinculadas a la docencia, el aprendizaje y la creación, difusión y transferencia del conocimiento. Además, velaré por la integridad de las personas y cuidaré los bienes de la Universidad."

En particular, se espera que mantengan altos estándares de honestidad académica. Cualquier acto deshonesto o fraude académico está prohibido; los alumnos que incurran en este tipo de acciones se exponen a un procedimiento sumario. Específicamente, para los cursos del Departamento de Ciencia de la Computación, rige obligatoriamente la siguiente política de integridad académica. Todo trabajo presentado por un alumno (grupo) para los efectos de la evaluación de un curso debe ser hecho individualmente por el alumno (grupo), sin apoyo en material de terceros. Por "trabajo" se entiende en general las interrogaciones escritas, las tareas de programación u otras, los trabajos de laboratorio, los proyectos, el examen, entre otros. Si un alumno (grupo) copia un trabajo, los antecedentes serán enviados a la Dirección de Docencia de la Escuela de Ingeniería para evaluar posteriores sanciones en conjunto con la Universidad, las que pueden incluir reprobación del curso y un procedimiento sumario. Por "copia" se entiende incluir en el trabajo presentado como propio partes hechas por otra persona. Está permitido usar material disponible públicamente, por ejemplo, libros o contenidos tomados de Internet, siempre y cuando se incluya la cita correspondiente.