## Práctica 4 - Arquitecturas de Referencia

Descripción General

## Procesador ORGA1i

El procesador ORGA1 es un procesador ORGA1 que ha sido extendido con la capacidad para atender la interrupción de un único dispositivo de E/S. Para ello:

- Posee una señal de entrada llamada INT (Interrupción) y de salida INTA (Interrupción Reconocida).
- Posee un nuevo flag: I. Este flag indica:
  - si I=1 el procesador puede ser interrumpido y atender la interrupción del dispositivo
  - si I=0 el procesador no puede ser interrumpido
- Todos los flags (I,C,V,N,Z) se almacenan en un registro de uso específico PSW.
- La dirección de memoria 0x0000 se reserva para almacenar la dirección de la rutina de atención de la interrupción del dispositivo de E/S.

Las señales INTR e INTA conectan al procesador con el dispositivo de E/S. Si el dispositivo activa la señal de interrupción y el flag I vale 1, al terminar de ejecutar la instrucción en curso, el procesador realiza *átomicamente* la siguiente secuencia de pasos:

- 1. Coloca [SP]=PSW, y decrementa el SP (SP=SP-1).
- 2. Coloca [SP]=PC, y decrementa el SP (SP=SP-1).
- 3. Coloca I=0 para evitar que el procesador vuelva a interrumpirse.
- 4. Coloca PC=[0x0000].
- 5. Activa la señal INTA para indicarle al dispositivo que atenderá su pedido.

Luego de esto, comienza a ejecutarse la rutina de atención de la interrupción propiamente dicha.

El conjunto de instrucciones del procesador incluye las instrucciones:

- CLI que coloca el flag I=0
- STI que coloca el flag I=1
- PUSH  $R_i$ , cuyo efecto es [SP]= $R_i$  y luego SP=SP-1
- POP  $R_i$ , cuyo efecto es SP=SP+1 y luego  $R_i$ =[SP]
- IRET, cuyo efecto es PC=[SP+1], PSW=[SP+2], SP=SP+2

## Procesador $8086 + PIC 8259^1$

El procesador 8086 posee una arquitectura de 16 bits con direccionamiento a byte. Sus características más sobresalientes (para la realización de esta guía) son las siguientes:

Registros cuenta con 12 registros de 16 bits, 8 de propósito general (llamados: AX, BX, CX, DX, BP, SP, DI y SI) y cuatro para manejo de memoria (CS, DS, SS, ES). Puede accederse a la parte baja y alta de los cuatro primeros utilizando AL, BL, CL y DL, y AH, BH, CH y DH.

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>**Aclaración:** en esta sección se desarrolla una descripción incompleta de las características de la arquitectura Intel 8086, pero que es suficiente para realizar los ejercicios de esta guía de ejercicios.

*Flags* provee los que existen en la ORGA1i y algunos más (que no vienen al caso en este momento).

**Instrucciones** las operaciones de la ORGA1i son un subconjunto de las del Intel 8086, pero deben tenerse en cuenta las siguientes particularidades:

- el único modo de direccionamiento para acceder a memoria es el directo;
- a lo sumo uno de los operandos puede ser una dirección de memoria;
- a lo sumo uno de los operandos puede ser una constante;
- para acceder a los registros de E/S se utiliza un espacio de direcciones independiente al de memoria (al contrario de lo que ocurre con la ORGA1i), para lo cual la arquitectura 8086 provee las instrucciones especiales:
  - IN Reg, RegES que copia el contenido del registro de E/S a un registro del CPU
  - OUT RegES, Reg que copia el contenido del registro en el registro de E/S.

El PIC 8259 es un módulo cuyo objetivo es gestionar distintas interrupciones para el procesador 8086. Cuenta con ocho entradas IRO a IR7, donde IRO es la interrupción de mayor prioridad e IR7 es la interrupción de menor prioridad. El PIC contiene los siguientes registros de E/S:

- IRR (Interrupt Request Register): El i-ésimo bit se activa si la i-ésima línea de interrupción es activada.
- IMR (Interrupt Mask Register): Permite indicar qué interrupciones deben ser atendidas y que interrupciones no deben serlo. El i-ésimo bit prendido indica que la i-ésima interrupción debe ser atendida. Si el bit está apagado, la interrupción se desestima.

Cuando el PIC solicita una interrupción al CPU:

- 1. Si el CPU decide atender la interrupción, levanta la señal INTA (interrupción reconocida).
- 2. Al detectarlo, el PIC coloca en el bus de datos el número de interrupción que corresponde atender.
- 3. El CPU lee el número de interrupción del bus de datos, e indexa el vector de interrupciones (tabla que comienza en la dirección 0x0000) para obtener la dirección de inicio de la rutina de atención para la interrupción solicitada.
- 4. El CPU apila la palabra de estado, el program counter y deshabilita todas las interrupciones.
- 5. El CPU inicia la ejecución de la rutina de atención de la interrupción.