Defensa de Talleres 1 y 2

Organización del Computador 1 Grupo 24: nullPointerException

Primer cuatrimestre 2025

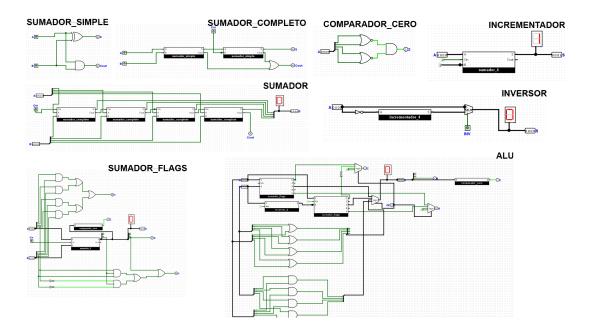
1 Taller 1

1.1 Idea general

Implementación de una **ALU de 4 bits** que suma, resta y evalua ciertas condiciones y sus componentes: sumadores, comparador, incrementador e inversor. Se verifican los resultados finales con flags de acuerdo a lo devuelto y en las tablas se puede ver la diferencia en la interpretación de diferentes operaciones según sea sin signo ó complemento a 2.

1.2 Componentes

- Sumador simple: implementa una suma de un bit sin carry de entrada
- Sumador completo: agrega el carry de entrada y salida, para poder usarse "en cadena"
- Sumador de 4 bits:
 - Cuatro sumadores completos conectados en cadena, suma números de 4 bits.
 - Se verifican overflow (V) y carry_out (C), obteniendo los resultados esperados para suma sin y con signo (complemento a 2)
- Comparador_cero: detecta si el resultado de una operación es cero
- Incrementador: Suma 1 a un input
- Inversor: si INV = 0 devuelve el input original, si INV = 1 devuelve la operación A + $(\neg B + 1)$. Todo esto es realizado con un *multiplexor*
- Sumador_flags: Se valida una suma con 4 flags, de acuerdo al resultado. Z indica res =0, C indica si la suma produjo carry, V indica si la suma produjo (complemento a 2) overflow, N indica si la suma produjo (complemento a 2) un negativo
- **ALU**: En AND v OR; C = 0, V = 0
 - Suma (OP 00): operación normal de suma con 2 inputs
 - Resta (OP 01): se realiza la operación A B \equiv A + ($\neg B$ + 1). El C (que debe devolver el borrow) se invierte ya que $Borrow \equiv \neg Carry$ en complemento a 2
 - AND (OP 10): se realiza un AND bit a bit
 - OR (OP 11): se realiza un OR bit a bit



Circuitos realizados en el taller $1\,$

2 Taller 2

2.1 Idea general

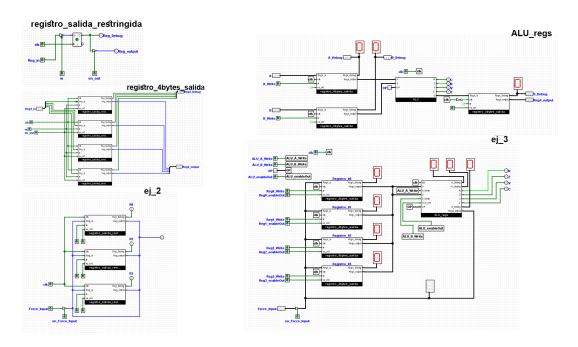
Idea similar al Taller 1 de implementación de un ALU para operaciones básicas, pero agregando más cosas. El objetivo fue evaluar el funcionamiento y la interacción entre registros, señales de control y las operaciones de la ALU, el manejo de *flujo de datos*.

2.2 Componentes

- registro_salida_restringida: Recibe una señal de entrada (reg_in), una señal de escritura (w) que permite la escritura del valor cuando hay flanco de subida de clk y una señal de habilitación de salida (en_out). Se controla cuándo se guarda un valor y cuándo se lo devuelve.
- registro_4bytes_salida: Recibe un dato de 4 bits y separa bit a bit, guardando el valor si clk = ↑ (ó 1) y w = 1. clk y w son señales de control comunes a todos los bits. El valor del bus es devuelto (Reg4_output) ⇐⇒ en_out = 1
- **ALU_regs**: Recibe 2 registros para operandos A y B, cada uno controlado por su A_write y B_write. Se define qué operación es devuelto y almacenado según el valor en *OP*.
- ej_02: Recibe 3 registros (R0 a R2). Se carga un valor a un registro y luego se transfiere entre registros a través de un bus de datos compartido, utilizando señales de control (y clk).
 - Force_Input: Se pasa un input para iniciar el pasaje de datos
 - en_Force_Input: Habilita que se tome el valor de Force_Input o desde la salida de un registro random ("enable force input").
 - clk: Habilita la escritura en el flanco de subida (↑ ó 1)
 - **w**: Habilita la escritura en cada reg
 - en_out: Habilita que el valor del registro se mande al bus
- ej_03 : Recibe 4 registros (R0 a R3).

Todos los items anteriores (del ej_02) son válidos y podrían ir acá. Abajo enumero los que no describí antes

- RegX_write: Habilita escritura
- RegX_EnableOut Habilita la salida al bus
- ALU_A_Write y ALU_B_Write: Valor de los regs A y B
- OP: Código para seleccionar la operación
- ALU_EnableOut: Habilita la salida del res del ALU al bus
- Acá entra en juego la importancia del $\neg clk$ descripta en el punto de la teoría



Circuitos realizados en el taller $2\,$