Projeto de ULA

Cris – DRE: XXXXXXXXX Gus – DRE: XXXXXXXXX Leo – DRE: XXXXXXXXX

¹Universidade Federal do Rio de Janeiro (UFRJ)

leonardongc@poli.ufrj.br

1. Enunciado

Fazer ULA de 2 operandos(**A** e **B**) de 4 bits com e 8 operações:

- *A* + *B*
- *A* − *B*
- −*A*
- *A* + 1
- Até 2 Oerações de Comparação Bit a Bit
- O Restante das Operações A Escolha do Grupo Utilizando A e B

Com os Flags de Zero, Negativo, Carry & Overflow

2. Escolhas

2.1. Lista de Operações Atualizadas

Escolhemos utilizar XOR e ??? pois utilizam submódulos já existentes para outras operações e as operações de deslocamento de bits a direita e a esquerda.

- Soma
- Subtração
- Inversão
- Incremento de 1
- XOR
- ?????
- Right Bitshift
- Left Bitshift

2.2. Projeto do Somador

Separamos a soma em duas etapas, uma que faz a antecipação dos carries e outra que faz a soma bit a bit com os carries.

2.2.1. Antecipador

2.2.2. Somador

2.3. Projeto do Inversor

O inversor de complemento de 2 tem a seguinte tabela:

A_3	A_2	A_1	A_0	F_3	F_2	F_1	F_0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1	1	1
0	0	1	0	1	1	1	0
0	0	1	1	1	1	0	1
0	1	0	0	1	1	0	0
0	1	0	1	1	0	1	1
0	1	1	0	1	0	1	0
0	1	1	1	1	0	0	1
1	0	0	0	1	0	0	0
1	0	0	1	0	1	1	1
1	0	1	0	0	1	1	0
1	0	1	1	0	1	0	1
1	1	0	0	0	1	0	0
1	1	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	1	0	0	0	1

$$\begin{split} F_3 &= \overline{A_3}.A_2 + \overline{A_3}.A_1 + \overline{A_3}.A_0 + A_3.\overline{A_2}.\overline{A_1}.\overline{A_0} \\ F_2 &= \overline{A_2}.A_1 + \overline{A_2}.A_0 + A_2.\overline{A_1}.\overline{A_0} \\ F_1 &= \overline{A_1}.A_0 + A_1.\overline{A_0} \\ F_0 &= A_0 \end{split}$$

2.4. Projeto do Subtrator

Com os módulos de soma e inversão prontos é possível utilizar seus submódulos para construir uma operação de subtração.

2.5. Projeto do Incrmento de 1

Utilizamos o módulo de soma substituindo o operando B pelo vetor $B_3, B_2, B_1 = 0, B_0 = 1$

2.6. Projeto do Comparador XOR

Desconsiderando o submódulo antecipador na soma o submódulo somador vale $A \oplus B$

2.7. Projeto do Comparador ????

2.8. Projeto do Left Bit Shifter

Montando a Tabela Verdade Para operações de Shift a esquerda é possível verifificar que é certo que não haverá resultado não nulo para B>3, portanto podemos considerar apenas os 2 bits menos significativos do operando $B\colon B_1\&B_0$:

B_1	B_0	F_3	F_2	F_1	F_0
0	0	A_3	A_2	A_1	A_0
0	1	A_2	A_1	A_0	0
1	0	A_1	A_0	0	0
1	1	A_0	0	0	0

$$F_{3} = \overline{B_{1}}.\overline{B_{0}}.A_{3} + \overline{B_{1}}.B_{0}.A_{2} + B_{1}.\overline{B_{0}}.A_{1} + B_{1}.B_{0}.A_{0}$$

$$F_{2} = \overline{B_{1}}.\overline{B_{0}}.A_{2} + \overline{B_{1}}.B_{0}.A_{1} + B_{1}.\overline{B_{0}}.A_{0}$$

$$F_{1} = \overline{B_{1}}.\overline{B_{0}}.A_{1} + \overline{B_{1}}.B_{0}.A_{0}$$

$$F_{0} = \overline{B_{1}}.\overline{B_{0}}.A_{0}$$

2.9. Projeto do Right Bit Shifter

O Shift a direita por sua vez forma uma tabela similar com as mesmas entradas:

B_1	B_0	F_3	F_2	F_1	F_0
0	0	A_3	A_2	A_1	A_0
0	1	0	A_3	A_2	A_1
1	0	0	0	A_3	A_2
1	1	0	0	0	A_3

$$F_3 = \overline{B_1}.\overline{B_0}.A_3$$

$$F_2 = \overline{B_1}.\overline{B_0}.A_2 + \overline{B_1}.B_0.A_3$$

$$F_1 = \overline{B_1}.\overline{B_0}.A_1 + \overline{B_1}.B_0.A_2 + B_1.\overline{B_0}.A_3$$

$$F_0 = \overline{B_1}.\overline{B_0}.A_0 + \overline{B_1}.B_0.A_1 + B_1.\overline{B_0}.A_2 + B_1.B_0.A_3$$

3. Execução

- 3.1. Código dos Submódulos
- 3.1.1. Módulo Antecipador
- 3.1.2. Módulo Somador
- 3.1.3. Módulo Inversor
- 3.1.4. Módulo Shifter
- 3.2. Implementação dos Flags
- 3.2.1. Flag de Zero
- 3.2.2. Flag de Negativo
- 3.2.3. Flag de Carry
- 3.2.4. Flag de Overflow