

## arquitetura de computadores

UTFPR – DAELN – Engenharia de Computação/Eletrônica  
prof. Juliano; prof. Rafael

### µProcessador 6 “Calculadora Programável”

rev 6

Partindo da ROM, PC, UC, ULA e Banco de Registradores dos laboratórios anteriores, rodar um programa para executar uma lista de instruções aritméticas de um algoritmo hipotético (programa mostrado mais abaixo).

Levando em conta a ISA do microprocessador escolhido, implemente apenas instruções de soma (*add*) e subtração (*sub*) e resto da divisão (*rem*) da ULA, de carga de constantes (*addi*, *ld* ou similar), transferência de valores entre registradores (podendo ser um *mov* ou então manter com *add*, usando o R0 como constante). Também acomode o salto incondicional (*jmp*) e *nop* (já implementados no laboratório anterior).

Escolhas de codificação e largura do barramento devem ser negociadas com o professor. Outras instruções ficam para depois.

### Ampliação da máquina de estados - Contadores em VHDL

Uma máquina de estados simples é apenas um contador. Em VHDL, ele é similar a um registrador:

```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
use ieee.numeric_std.all;

entity maq_estados is
    port( clk,rst: in std_logic;
          estado: out unsigned(1 downto 0)
    );
end entity;

architecture a_maq_estados of maq_estados is
    signal estado_s: unsigned(1 downto 0);
begin
    process(clk,rst)
    begin
        if rst='1' then
            estado_s <= "00";
        elsif rising_edge(clk) then
            if estado_s="10" then          -- se agora esta em 2
                estado_s <= "00";        -- o prox vai voltar ao zero
            else
                estado_s <= estado_s+1;  -- senao avanca
            end if;
        end if;
    end process;
    estado <= estado_s;
end architecture;
```

O código acima produz uma contagem de 0 a 2. Reproduza-o *ipsis literis*<sup>1</sup>, não

1 Ou seja, absolutamente idêntico.

invente mudanças.

*Perceba a comparação para o fim da contagem:* primeiro vem “if estado\_s=“10” then” e só depois há o incremento. Não tente incrementar antes e comparar com “11” depois.<sup>2</sup> Deste jeito aqui facilita.

É possível, também fazer uma máquina com transições condicionais, como no multiciclo do livro, uma máquina de Moore, que é uma solução geralmente mais difícil de fazer funcionar. Você pode até usar, mas tenha certeza de *pensar bem, cuidadosamente*, na solução que está tentando implementar; e de modelar bem as transições para cada instrução .

## Implementação

Sugiro fazer uma máquina de 3 estados: *fetch*, *decode* e *execute*, embora usar 2 já seria o suficiente neste lab<sup>3</sup>. O resto do trabalho é decodificar as instruções e gerar os sinais adequados para cada uma; e ligar todos os componentes seguindo aproximadamente o esquema do livro-texto.

A unidade de controle vai gerar sinais como o *jump\_enable* e outros de seleção para mux em função do ciclo e do opcode da instrução, numa estrutura do tipo:

```
???_en <= '1' when opcode="???" and estado = '?' else '0';

???_sel <= "00" when opcode="???" and estado = '?' else
          "01" when opcode="???" and estado = '?' else "11";
```

O formato de instruções e *opcodes* implementados devem ser documentados num arquivo .txt à parte (*EqNN-ISA.txt*). É permitido mudar os formatos de instrução (*opcodes*) em laboratórios posteriores.

## Programa em ROM

Na versão final a ROM devem estar configurados para executar um programa que faz o seguinte.

1. Carrega R4 (o registrador 4) com o valor 3
2. Carrega R5 com 7
3. Soma R4 com R5 e guarda em R7
4. Subtrai 2 de R7
5. Salta para o endereço 17
6. No endereço 17, copia R7 para R4
7. No endereço 18, calcula o resto da divisão de R7 por 3 e guarda em R6
8. Salta para a terceira instrução desta lista ( $R7 \leftarrow R4 + R5$ )

O programa deverá ser documentado no arquivo da ROM com as instruções no assembly desenvolvido (não apenas os *opcodes*).

Se necessário, consulte e simule no MARS para verificar o comportamento esperado do programa. Se não houver as mesmas instruções, pode-se adaptar o algoritmo, mas o resultado em R6 deve ser igual.

- 2 O “signal” só vai ser atualizado ao final do ciclo de simulação (o “end process;”), então deve-se comparar com o valor original, ainda não atualizado. Para atualizações imediatas, deve-se usar “variable”, que possui sintaxe levemente diferente. Evite estas complicações se possível.
- 3 Você pode alterar isso depois, mas se quiser usar já mais estados (a RAM pode ficar mais fácil com 4 estados, p. ex.), fique à vontade.

## Testes

Os testes podem ser feitos com programas mais simples, inicialmente. Na versão final entregue com os resultados da simulação *EqNN-Calc.ghw* e *EqNN-Calc.gtkw*, os pinos sinais visualizados no *gtkwave*, devem ser:

- reset, clock, estado, PC, instrução (saída da ROM);
- as entradas da ULA (valores de in\_A e in\_B);
- saída da ULA e o valor dos registradores envolvidos (R4,R5, R6 e R7).

Para criar uma codificação de instruções para o seu processador, anote-a no arquivo texto, explicitando os campos.

Para cada programa que você for implementar, liste as instruções indicando os endereços de memória e os códigos de máquina *em hexadecimal ou binário*.

- Porém, escovar bits contando-os em uma string binária de 16 dígitos pode parecer heróico, porém acaba sendo arriscado e ingrato. Para isso, uma dica: o GHDL permite separar os campos com um underline (“\_”), basta indicar a base (binária com um “b”, hexa com um “x” à frente. Para a instrução MOV acima, por exemplo:

```
7 => b"0110_1111_0000_0011" -- MOV R0, R15
8 => x"E_5_7C" -- MOV #7Ch, R5
```

## Reimpressão do FAQ do lab #3: Erros Comuns (“O que diachos está acontecendo?”)

Abaixo, coisas que o compilador não pega direito:

- Erros bizarros podem ser gerados se você errar o nome da entidade na arquitetura:

```
architecture a_porta_tb of porta is -- Era porta_tb! Erro de copy-paste
O compilador pode indicar que os pinos do componente estão errados ou que não acha o componente.
```

- Esquecer um pino no *port map* significa “deixar ele em aberto” e então o programa não avisa isso... Se alterar a pinagem duma entidade, confira imediatamente os “component” dela em outros arquivos.

```
 uut: porta port map( in_a => in_a,
                      -- in_b => in_b, <== Isso não é avisado!!!
                      a_e_b => a_e_b);
```

- Você usou if? Você usou **if?!** Peralá, só use isso dentro do registrador, campeão. Se a internet sugeriu que você usasse em outro lugar, ignore-a e **NÃO USE IF**.
- Tem um sinal com duas atribuições? Tipo, mesmo em arquivos diferentes ou lugares diferentes? Como abaixo?

```
 d <= b or c;
-- ...
d <= a;
```

*Erro mortal.* Você está tentando dar duas definições diferentes para o mesmo ponto do circuito (dois valores para o mesmo fio ou ponto de medição). Se fosse na bancada, provavelmente veríamos fumaça nessa situação.