AULA PRÁTICA N.º 8

Objetivos

- Iniciar a montagem dos elementos operativos/funcionais de um *datapath single-cycle*.
- Implementar em VHDL e testar os seguintes módulos do *datapath*: atualização do *Program Counter*, memória de instruções (ROM), extensor de sinal e separação dos campos da instrução.

Não faça *copy/paste* do código que foi disponibilizado nas aulas teóricas. Escrever o código VHDL ajuda-o a entender a estrutura e o funcionamento do *datapath*.

Introdução

Nesta sequência de aulas práticas, vai ser implementado o *datapath single-cycle* que foi apresentado nas aulas teóricas. Este *datapath* terá suporte para a execução das seguintes instruções: ADD, SUB, AND, OR, NOR, XOR, SLT, ADDI, SLTI, LW, SW, BEQ e J.

Nesta aula, faremos a implementação de quatro módulos: módulo de atualização do *Program Counter*, memória ROM para armazenamento do código máquina das instruções, extensor de sinal e módulo de separação dos campos da instrução (*splitter*). Para a implementação destes módulos tome como referência o código apresentado nas aulas teóricas.

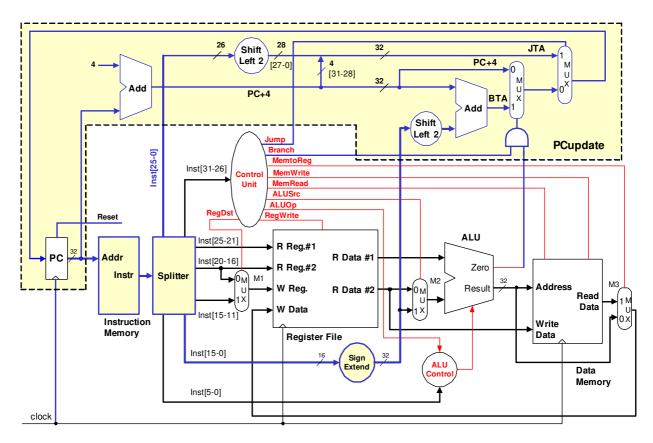


Figura 1. *Datapath single-cycle* com os módulos a implementar nesta aula desenhados com fundo colorido e as ligações a azul.

Módulo de atualização do Program Counter

O módulo que se pretende implementar está representado na Figura 2 e tem como objetivo a atualização do registo *Program Counter* (PC) em função de um conjunto de sinais provenientes da unidade de controlo. Este módulo deve apresentar o mesmo comportamento lógico que o conjunto de blocos representado na Figura 1 na zona sombreada (delimitada pela linha tracejada). Recorde-se que o registo *Program Counter* fornece o endereço da instrução a ser lida da memória de instruções (memória ROM).

A saída do módulo de atualização do PC disponibiliza o valor atual do Program Counter. O PC, quando atualizado, pode tomar um de 4 valores: 1) o valor anterior do PC adicionado à constante 4, no caso de a instrução não ser nem um *jump* nem um *branch*, ou, sendo um *branch*, a condição de igualdade ser falsa; 2) o *Branch Target Address*, no caso de a instrução ser um *branch* e a condição de igualdade ser verdadeira; 3) o *Jump Target Address*, no caso de a instrução ser um *jump*; 4) o valor **0x0000000**, no caso de a entrada de *reset* estar ativa.

De modo a simplificar o desenvolvimento, este módulo deve ainda calcular o *Branch Target Address* e o *Jump Target Address*.

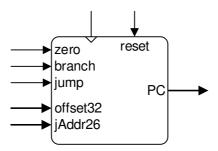


Figura 2. Módulo de atualização do PC.

Na entrada "offset32" deverá ser introduzido o valor do *offset* do código máquina da instrução, extendido para 32 bits (proveniente do módulo extensor de sinal), necessário para o cálculo do *Branch Target Address*. Por seu lado, na entrada "jAddr26" devem ser ligados os 26 bits menos significativos do código máquina da instrução (provenientes do módulo *splitter*), necessários para o cálculo do *Jump Target Address*.

O sinal de "reset" coloca, de forma síncrona com o relógio, o valor 0x0000000 no registo PC, o que permite reiniciar a execução do programa a partir da primeira instrução.

A saída deste módulo é um valor de 32 bits dos quais, como se verá na secção seguinte, apenas 6 serão aproveitados.

Memória de instruções

A memória de instruções (ROM) armazena o código máquina de cada uma das instruções do programa a executar no *datapath*. Nesta implementação a capacidade da ROM será limitada a 64 posições de 32 bits cada (6 bits de endereço), ou seja, os programas em teste neste *datapath* poderão ter, no máximo, 64 instruções (que ocuparão 256 bytes).

O endereço gerado pelo módulo de atualização do PC tem, como visto anteriormente, 32 bits. Contudo, para aceder às 64 posições de memória são necessários apenas 6 bits. Quais serão então os bits a considerar desse conjunto de 32?

O ISA do MIPS estabelece que a memória é *byte addressable*, ou seja, cada endereço armazena 1 byte. Por outro lado, na memória que se pretende implementar, cada posição de memória armazena 1 *word* de 32 bits, i.e., 4 bytes (2²). Esta aparente contradição é facilmente resolvida ignorando os 2 bits menos significativos do PC e usando os 6 seguintes (A₇ a A₂). Desta forma, em cada acesso é lida uma *word* de 32 bits que está armazenada em memória a partir de um endereço múltiplo de 4.

A dimensão do barramento de endereços das memórias de dados e instruções (que determina o número de *words* de 32 bits que cada uma pode armazenar) é definida na *package* "MIPS_pkg.vhd" que deverá ser incluída na entidade onde instanciar as memórias. Essa *package* inclui, assim, as seguintes declarações:

```
constant ROM_ADDR_SIZE : positive := 6;
constant RAM_ADDR_SIZE : positive := 6;
```

Estas contantes deverão ser usadas para definir as contantes genéricas de parametrização do número de bits do barramento de endereços das memórias de instruções e de dados.

Extensor de sinal

O extensor de sinal estende para 32 bits os 16 bits menos significativos da instrução, preservando o sinal da quantidade original, isto é, o bit 15 é replicado nos 16 bits mais significativos do valor de saída.

Separação dos campos da instrução (splitter)

Este módulo limita-se a fazer a subdivisão dos 32 bits do código máquina da instrução nos campos que são necessários nos diversos pontos do *datapath* como, por exemplo, os 6 bits correspondentes ao "**opcode**", ou os 5 bits correspondentes a cada um dos campos "**rs**", "**rt**" e "**rd**". A utilização deste módulo tem apenas como objetivo simplificar as interligações entre a saída da memória de instruções e os restantes elementos do *datapath*.

```
entity InstrSplitter is
  port(instruction : in std_logic_vector(31 downto 0);
       opcode : out std_logic_vector(5 downto 0);
       rs
                    : out std_logic_vector(4 downto 0);
                    : out std_logic_vector(4 downto 0);
                    : out std_logic_vector(4 downto 0);
       shamt
                    : out std_logic_vector(4 downto 0);
                    : out std_logic_vector(5 downto 0);
       funct
       imm
                    : out std_logic_vector(15 downto 0);
       jAddr
                    : out std_logic_vector(25 downto 0));
end InstrSplitter;
architecture Behavioral of InstrSplitter is
begin
       opcode <= instruction(31 downto 26);</pre>
               <= instruction(25 downto 21);
       rs
       rt
               <= instruction(20 downto 16);
       rd
               <= instruction(15 downto 11);
               <= instruction(10 downto 6);
       shamt
       funct
               <= instruction( 5 downto 0);</pre>
               <= instruction(15 downto 0);</pre>
       jAddr
               <= instruction(25 downto 0);</pre>
end Behavioral;
```

Módulo de visualização

O módulo de visualização (ver Figura 3) permite observar os valores presentes em alguns pontoschave do *datapath*, não interferindo de nenhum modo com o seu funcionamento. Esses valores são apresentados, em hexadecimal, nos 8 *displays* da placa de desenvolvimento.

Os pontos de visualização que estão definidos são: valor atual do *Program Counter*, conteúdo da memória de instruções (ROM), conteúdo dos registos do *Register File* e conteúdo da memória de

3

dados (RAM). A seleção de qual a entrada a visualizar é feita através da entrada "InputSel", de acordo com a Tabela 1.

O endereço de memória ou o número do registo a visualizar pode ser incrementado/decrementado pulsando a entrada "NextAddr". O modo de atualização é escolhido através da entrada "Dir". Se Dir='1', a próxima ativação de "NextAddr" incrementa o endereço/registo; se Dir='0', decrementa. Este módulo inclui já um debouncer para a entrada "NextAddr". A ativação prolongada desta entrada permite o incremento/decremento rápido do endereço.

| InputSel | Entrada selecionada | Módulo | Símbolo em HEX7 e HEX6 quando DispMode = '1' | |
|----------|------------------------|--------------------|----------------------------------------------------|--|
| 00 | PC | Program Counter | ≡P | |
| 01 | IM | Instruction Memory | ≡C | |
| 10 | RF | Register File | ≡F | |
| 11 | DM | Data Memory | ≡d | |

Tabela 1. Seleção da informação a mostrar no módulo de visualização.

A entrada "**DispMode**" permite escolher entre visualizar os 32 bits do valor (8 dígitos hexadecimais) ou visualizar apenas os 16 bits menos significativos (4 dígitos hexadecimais). No segundo caso (**DispMode** = '1'), aproveitam-se os restantes 4 *displays* para mostrar o endereço do registo/posição de memória que está a ser visualizado/a e qual a entrada que está selecionada para visualização (P, C, F ou d) – ver Figura 4 e Figura 5. No caso em que a entrada selecionada é P (isto é PC) o campo de endereço é usado para mostrar o estado corrente da máquina de estados da unidade de controlo do *datapath multi-cycle* (a ver mais tarde).

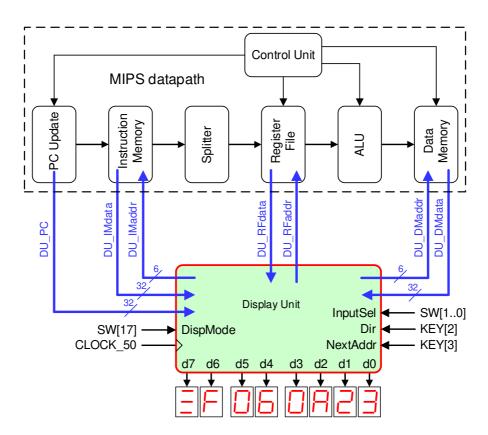


Figura 3. Visão simplificada do *datapath* mostrando a ligação do módulo de visualização aos pontos de observação através de sinais globais (ligações a azul).

Este módulo deve ser instanciado no *top-level* do projeto e ligado a portos de entrada e de saída da placa de desenvolvimento (*switches*, *keys*, *displays*) e ao relógio padrão da placa (**CLOCK_50**). Estas ligações estão representadas a preto (traço mais fino) no diagrama da Figura 3. As ligações a azul (traço mais grosso) correspondem às ligações aos pontos de visualização do *datapath*.

As ligações aos pontos de visualização são feitas através de sinais globais, isto é, sinais que permitem a comunicação entre vários módulos sem a necessidade de definir explicitamente portos na interface desses módulos. A utilização desta técnica, não recomendável na modelação *standard* de um sistema digital através de VHDL, visa, neste caso, simplificar as ligações entre o módulo de visualização e o *datapath*.

A ligação dos pontos de observação aos sinais globais obriga à implementação de pontos de leitura assíncrona nas memórias e no banco de registos (funcionam como portos adicionais de leitura sem, contudo, aparecerem explicitamente definidos na interface desses módulos).

Os sinais globais estão declarados numa *package* (**DisplayUnit_pkg.vhd**), com os nomes que estão representados na Figura 3, que deve ser incluída nos módulos para os quais se requer um ponto de observação.

O código VHDL do módulo de visualização está disponível no moodle de AC1.

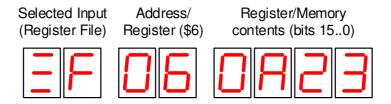


Figura 4. Exemplo de visualização com **DispMode=1**, **InpuSe1=10**, Registo **\$6** selecionado; neste modo os 4 *displays* menos significativos mostram o conteúdo dos 16 bits menos significativos do registo.

Register/Memory contents (bits 31..0)

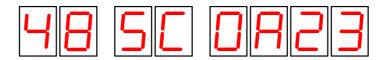


Figura 5. Exemplo de visualização com **DispMode=0**, **InpuSe1=10**, Registo **\$6** selecionado; neste modo os 8 *displays* mostram o conteúdo completo (32 bits) do registo selecionado.

Guião

Parte I

- 1. Crie no Quartus um projeto, selecionando como FPGA o dispositivo Altera Cyclone IV EP4CE115F29C7. Pode designar o projeto e a entidade *top-level* por "MIPS_SingleCycle".
- **2.** Implemente em VHDL o módulo de atualização do *Program Counter*. Poderá designar este módulo por "**PCupdate.vhd**". Selecione este ficheiro como o *top-level* do projeto.
- **3.** Usando o simulador *University Program VWF*, simule funcionalmente o módulo "**PCupdate.vhd**". Verifique o valor de saída do módulo nos seguintes casos (não se esqueça de selecionar, para os sinais correspondentes a barramentos, a opção "radix=hexadecimal"):

```
a) branch='0'; jump='0'
b) branch='0'; jump='1'; instr[25..0]=0x0000005
c) branch='1'; jump='0'; zero='0'; instr[15..0]=0x0014
d) branch='1'; jump='0'; zero='1'; instr[15..0]=0xFFFC; valor atual do PC: 0x0000001C
e) branch='1'; jump='0'; zero='1'; instr[15..0]=0x0014
```

4. Implemente em VHDL a memória ROM de 64 posições de 32 bits (64x32). Poderá designar este módulo por "InstructionMemory.vhd". Inicialize a memória com o código máquina das seguintes instruções (codifique manualmente as instruções ou recorra ao assembler do MARS):

| Posição na ROM | Endereço MIPS | Código máquina | Instrução | | opcode | Funct |
|-------------------|------------------|-------------------|-----------|--------------|--------|-------|
| 0 | 0x00000000 | 0x2002FFF9 | addi | \$2,\$0,-7 | 0x08 | - |
| 1 | 0x00000004 | | addi | \$3,\$0,0x1A | 0x08 | - |
| 2 | | | add | \$4,\$2,\$3 | 0x00 | 0x20 |
| 3 | | | sub | \$5,\$2,\$3 | 0x00 | 0x22 |
| 4 | | | and | \$6,\$2,\$3 | 0x00 | 0x24 |
| 5 | | | or | \$7,\$2,\$3 | 0x00 | 0x25 |
| 6 | | | nor | \$8,\$2,\$3 | 0x00 | 0x27 |
| 7 | | | xor | \$9,\$2,\$3 | 0x00 | 0x26 |
| 8 | | | slt | \$10,\$2,\$3 | 0x00 | 0x2A |
| 9 | | | slt | \$11,\$3,\$2 | 0x00 | 0x2A |
| 10 | | | slti | \$12,\$2,26 | 0x0A | - |
| 11 | | | slti | \$13,\$3,-4 | 0x0A | - |
| 12 | | 0x00000000 | nop | | 0x00 | 0x00 |

- **5.** Simule funcionalmente a memória de instruções, verificando o valor de saída para os endereços 0 a 11 (não se esqueça de selecionar este ficheiro como o *top-level* do projeto).
- **6.** Implemente na memória ROM ("InstructionMemory.vhd") um ponto de leitura assíncrona que deve ser ligado aos sinais globais "DU_IMaddr" e "DU_IMdata" do módulo de visualização. O código VHDL que se apresenta a seguir ilustra o procedimento:

```
library work;
use work.DisplayUnit_pkg.all;
entity InstructionMemory is
   generic(ADDR_BUS_SIZE : positive := 6);
   port(address : in std_logic_vector(ADDR_BUS_SIZE-1 downto 0);
```

```
readData : out std_logic_vector(31 downto 0));
end InstructionMemory;

(...)
-- Porto de leitura da memória, definido na interface do módulo
readData <= s_memory(to_integer(unsigned(address)));

-- Ponto de leitura para efeitos de visualização (ligado ao módulo
-- de visualização através dos sinais globais DU_IMaddr e DU_IMdata)
DU_IMdata <= s_memory(to_integer(unsigned(DU_IMaddr)));</pre>
```

Este ponto de leitura permite observar o conteúdo de cada uma das 64 posições de memória de forma independente do funcionamento do *datapath*.

- 7. Implemente em VHDL o módulo extensor de sinal. Poderá designar este módulo por "SignExtend.vhd".
- 8. Selecione o ficheiro "SignExtend.vhd" como o top-level do projeto, e simule o seu funcionamento, observando a sua saída para os seguintes valores de entrada: 0x1234, 0x835A.
- **9.** Acrescente ao projeto o módulo de separação dos campos da instrução abordado anteriormente ("InstrSplitter.vhd").

Parte II

Após o desenvolvimento e teste dos 4 módulos descritos, passamos agora ao início da construção do *datapth single-cycle*, tomando como referência o diagrama da Figura 1 e o diagrama simplificado da Figura 4. Para tal, terá que ser criado um novo ficheiro onde se fará a instanciação e a interligação desses módulos, e que constituirá o *top-level* do projeto. Para a implementação deste módulo deverá fazer a instanciação e a interligação usando VHDL.

1. Use o ficheiro VHDL "MIPS_SingleCycle.vhd" disponível no moodle de AC1 e complete-o de modo a instanciar e interligar a memória de instruções, o módulo de atualização do PC, o extensor de sinal e o módulo de separação dos campos da instrução (ver Figura 6). O sinal de *clock* deve ser ligado, através do *debouncer*, a um pulsador (KEY[0]) da placa de desenvolvimento. O sinal de *reset* deve ser ligado à tecla KEY[1] (não se esqueça de inverter este sinal).

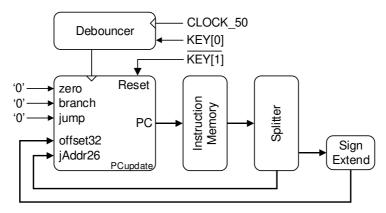


Figura 6. Diagrama mostrando os blocos, e respetivas interligações, a implementar nesta aula.

2. Acrescente ao diagrama o módulo de visualização. Ligue a entrada "NextAddr" a KEY[3], a entrada "Dir" a KEY[2], a entrada "InputSel" a SW[1..0] e "DispMode" a SW[17]. Ligue, igualmente, as saídas "disp0" a "disp7" aos displays HEXO a HEX7.

Apresenta-se, de seguida, um esboço incompleto do *top-level* em VHDL, com a instanciação completa do *debouncer* (necessário para se poder usar uma tecla da placa, **KEY**, como *clock*) e do módulo de visualização.

```
library ieee;
use ieee.std_logic_1164.all;
library work;
use work.MIPS_pkg.all;
use work.DisplayUnit_pkg.all;
entity mips_single_cycle is
  port( CLOCK_50: in std_logic;
        SW
             : in std_logic_vector(17 downto 0);
        KEY
               : in std_logic_vector(3 downto 0);
        HEX0
               : out std_logic_vector(6 downto 0);
       (\ldots)
end mips_single_cycle;
architecture Shell of mips_single_cycle is
  signal s_clk : std_logic;
begin
pcupdt:
         entity work.PCupdate(Behavioral)
         (\ldots)
instmem:
         entity work.InstructionMemory(Behavioral)
         generic map(ADDR_BUS_SIZE => ROM_ADDR_SIZE)
splitter: entity work. InstrSplitter (Behavioral)
signext:
         entity work.SignExtend(Behavioral)
-- Debouncer
debnc: entity work.DebounceUnit (Behavioral)
         generic map (mSecMinInWidth => 100,
                     inPolarity
                                     => '0',
                                   => '1')
                     outPolarity
         pulsedOut => s_clk);
-- Display module
displ: entity work.DisplayUnit(Behavioral)
         generic map(dataPathType => SINGLE_CYCLE_DP,
                     IM_ADDR_SIZE => ROM_ADDR_SIZE,
                     DM_ADDR_SIZE => RAM_ADDR_SIZE)
         port map(RefClk => CLOCK_50,
                  InputSel => SW(1 downto 0),
                  DispMode => SW(17),
                  NextAddr => KEY(3),
                         => KEY(2),
                         => HEX0,
                  disp0
                  (...)
                  disp7
                          => HEX7);
end Shell;
```

3. Ligue aos sinais globais os pontos de observação do *Program Counter* e da memória de instruções (ver ponto 6 da parte 1). Poderá ainda usar o sinal global "DU_RFdata" para observar o valor do código máquina da instrução à saída da memória de instruções.

- **4.** Selecione o ficheiro "MIPS_SingleCycle.vhd" como o *top-level*, efetue a síntese e a implementação do projeto e programe a FPGA (não se esqueça de importar o ficheiro de *assignments*, "master.qsf", disponível no moodle da UC).
- 5. Usando o módulo de visualização, observe os valores armazenados na memória de instruções (selecione a entrada 1, i.e., SW[1..0]="01", e pulse a entrada "NextAddr" para avançar para o endereço múltiplo de 4 seguinte).
- **6.** Pulse sucessivamente a tecla **KEY[0]** (que simula o relógio do sistema) e observe o valor do PC e o valor à saída da memória de instruções. Faça o *reset* ao sistema (relembre que o *reset* é síncrono) e observe de novo o funcionamento.

Anexo

Regras gerais para utilização do software Quartus.

- 1. Para uma melhor organização do trabalho deverá ser criada uma pasta para cada guião (e.g. Aula8, Aula9,..., Aula13).
- **2.** Cada ficheiro apenas deverá conter uma entidade VHDL. O nome da entidade VHDL e do ficheiro onde está armazenada têm que ser rigorosamente iguais.
- 3. Não devem ser utilizados espaços nem caracteres especiais (por exemplo, acentos) nos paths dos projetos e nos nomes dos ficheiros. Isso significa que não se devem gravar os projetos em sub-diretórios do tipo "Ambiente de Trabalho", "Os meus documentos" ou "Aulas\1°semestre\". Se o nome de utilizador já tiver um espaço (por exemplo "Shy Guy") terá que ser criada uma pasta na raiz do sistema de ficheiros (por exemplo "c:\AC1\Aula8").
- **4.** Na utilização do computador da sala de aula:
 - a) Devido a limitações de velocidade da rede no acesso à área de trabalho na ARCA (arca.ua.pt) recomenda-se a utilização de uma *pen-drive* ou de um disco externo para armazenamento dos ficheiros e dos projetos.
 - **b)** No caso de se utilizar a ARCA deve especificar-se a drive "z:" para indicar raiz da estrutura de pastas. Por exemplo, se se pretender criar um projeto na pasta AC1 da ARCA, deve indicar-se o diretório de trabalho como "z:\AC1" (e nunca como arca.ua.pt\AC1).

PDF gerado em 06/11/2019