

Laboratório de Sistemas Digitais

Aula Teórico-Prática – preparação para o projeto final

Ano Letivo 2019/20

Introdução à arquitetura de computadores

Guilherme Campos, Ioulia Skliarova

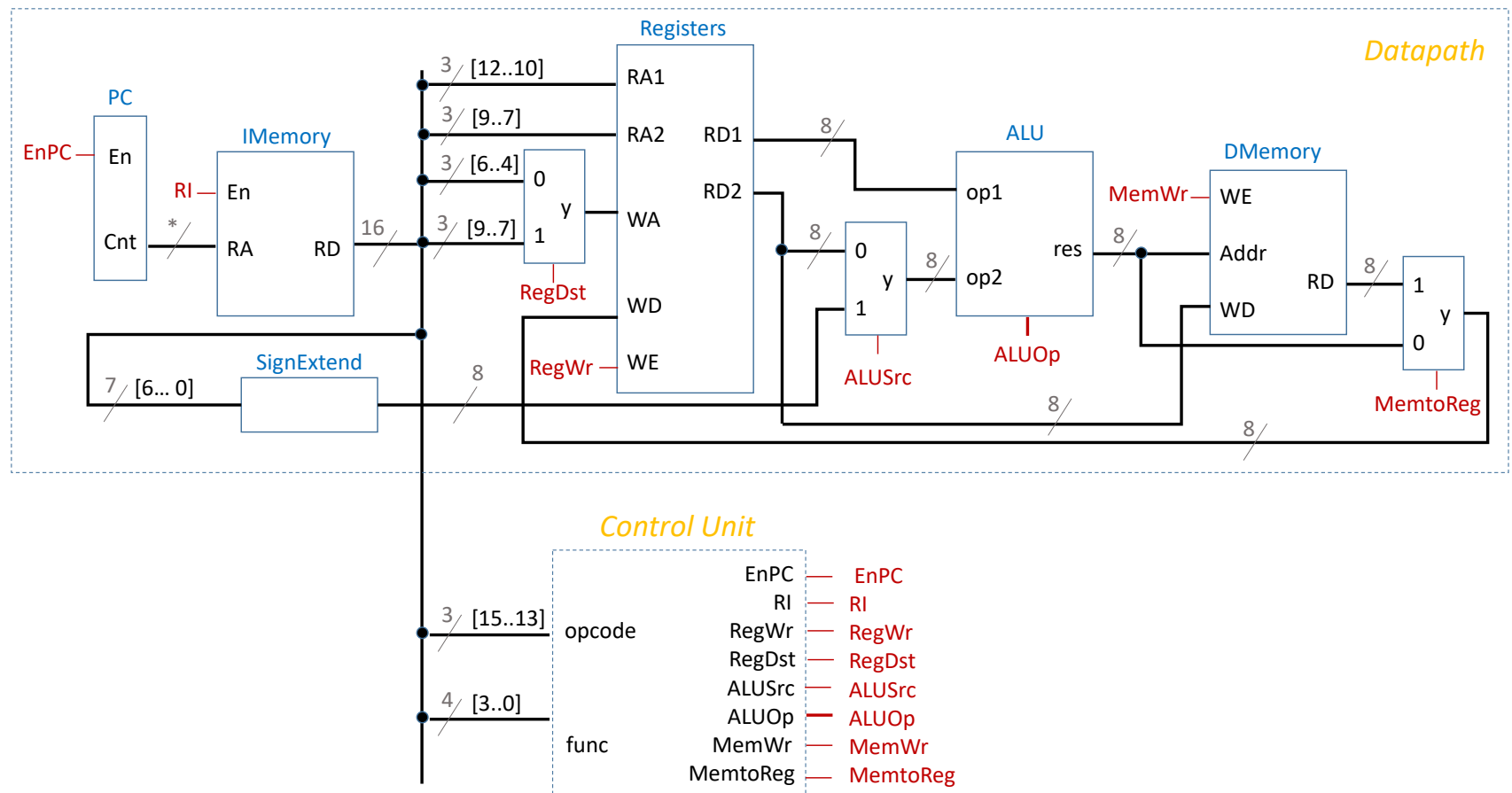
Conteúdo

- Conceitos fundamentais em arquitetura de computadores
 - O computador como sistema digital
 - Os elementos básicos de um computador
 - Exemplo dum processador simplificado
- Instruções
 - Tipos de instruções
 - Codificação de instruções
 - O ciclo básico de execução de uma instrução

Arquitetura de computadores

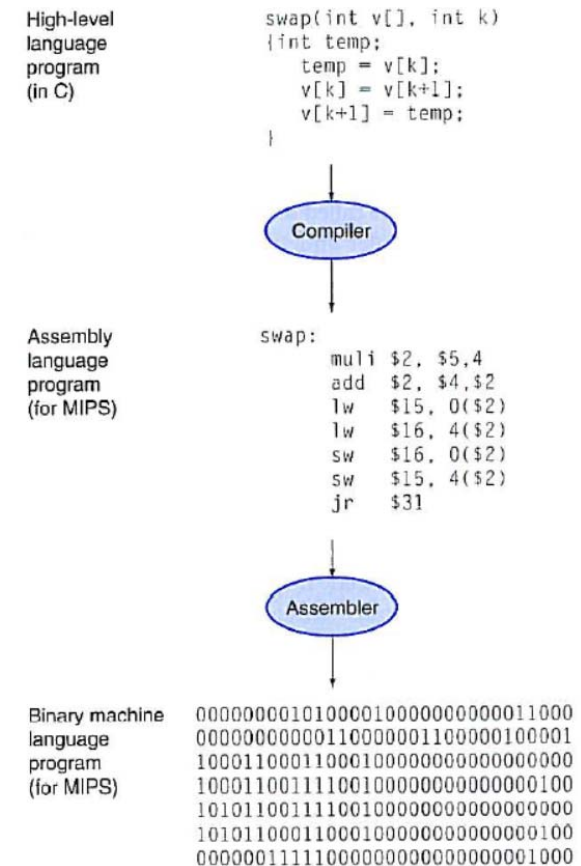
- Arquitectura de computadores é uma das áreas de aplicação direta dos conceitos, técnicas e metodologias aprendidas em ISD e LSD
- Em arquitetura de computadores, contudo, trabalha-se num nível de abstração diferente, recorrendo na maior parte das vezes a blocos funcionais complexos:
 - Unidades de entrada – permitem a receção de informação vinda do exterior (dados, programas) e que é armazenada em memória
 - Unidades de saída – permitem o envio de resultados para o exterior
 - Memória – armazenamento de:
 - programas
 - dados para processamento
 - resultados
 - CPU – processamento da informação através da execução do programa armazenado em memória
- Cada um destes blocos é um sistema digital

Arquitetura do processador a desenvolver



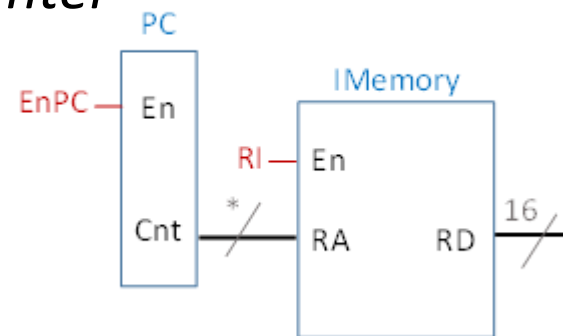
Níveis de representação

- Computadores executam comandos, chamados **instruções**
- **Conjunto de instruções** (*instruction set*) - operações que um processador suporta
- Uma **instrução** é uma coleção de bits:
 - Exemplo: 0010100111000000 – somar dois valores
- Instruções de mais baixo nível (0s e 1s) constituem a **linguagem de máquina**
- Primeiros computadores foram programados com a linguagem de máquina - pouco eficiente
- **Assembly** (linguagem de montagem) é uma notação **legível** por humanos para o código de máquina que uma arquitetura de computador específica usa
 - Exemplo: **ADD** \$2, \$3, \$4
- **Assembler** (montador) traduz o código assembly para o **código de máquina**
- **Assembly** obriga o programador a pensar como computador (uma instrução por cada ação a executar) - não produtivo e requer conhecimento detalhado da arquitetura
- **Linguagens de programação de alto nível** (C, C++, Java...)
 - Exemplo: `c = a + b;`
- **Compilador** - traduz o código fonte de uma linguagem de programação de alto nível para uma linguagem de programação de baixo nível

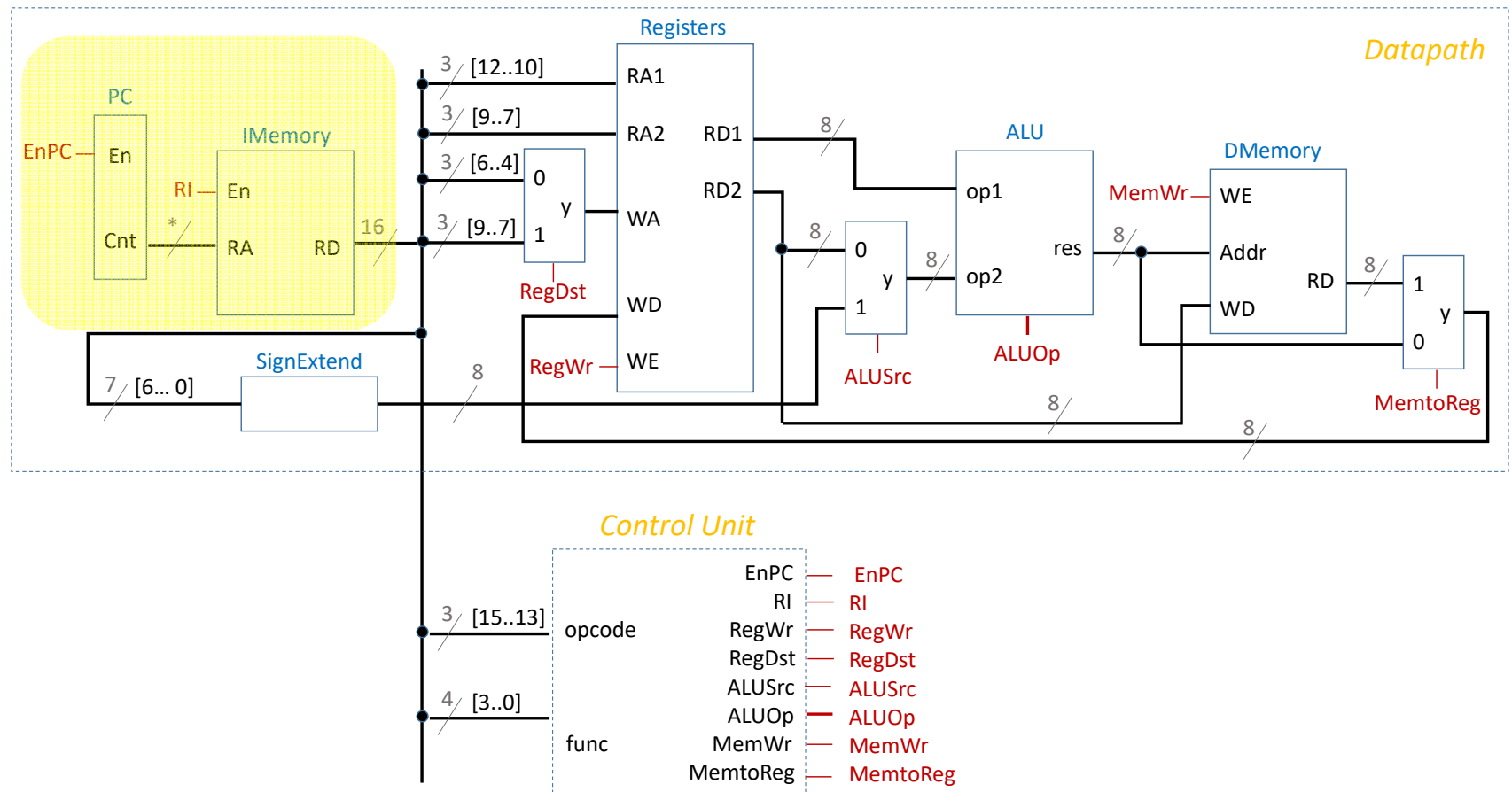


Instruções

- Independentemente do tipo de CPU e da sua estrutura interna, qualquer instrução deverá ter uma **codificação** que permita responder às seguintes questões:
 - Qual a operação a realizar?
 - Qual a localização dos operandos?
 - Onde colocar o resultado?
 - Qual a próxima instrução?
- As instruções são guardadas na memória e endereçadas com um contador, chamado *Program Counter*

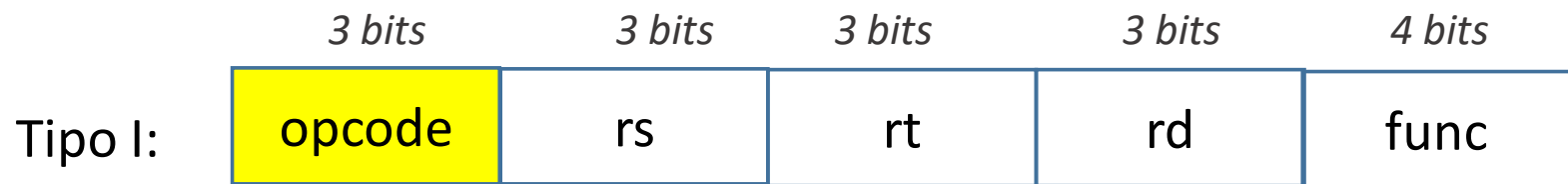


Arquitetura do processador a desenvolver



Codificação de instruções

- 16 bits para cada
- 2 formatos possíveis: I e II



Código de operação

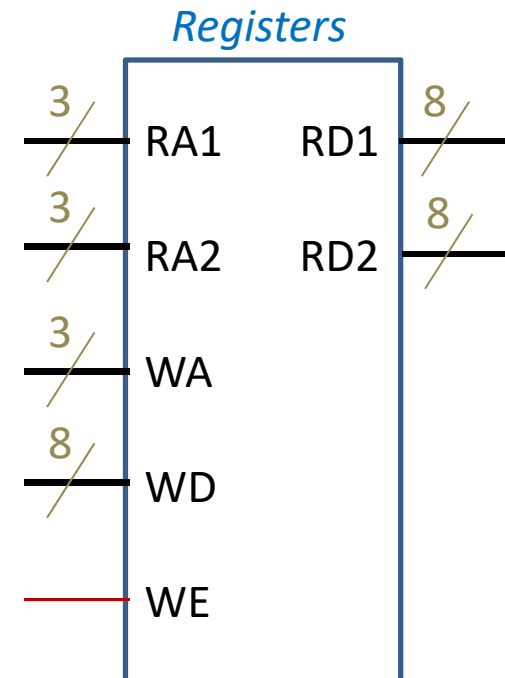
- Operações possíveis são definidas no campo *opcode* (*operation code*) de cada instrução

opcode	Instrução					
000	NOP – não fazer nada					
001	Todas as instruções aritméticas ou lógicas (a operação a executar é definida pelo campo <i>func</i>) – tipo I					
	<div>Tipo I: <table><tr><td>001</td><td>rs</td><td>rt</td><td>rd</td><td>func</td></tr></table></div>	001	rs	rt	rd	func
001	rs	rt	rd	func		
100	ADDI - soma o conteúdo dum registo com uma constante – tipo II					
110	SW – transferir dados dum registo para a memória de dados – tipo II					
111	LW – transferir dados da memória de dados para um registo – tipo II					

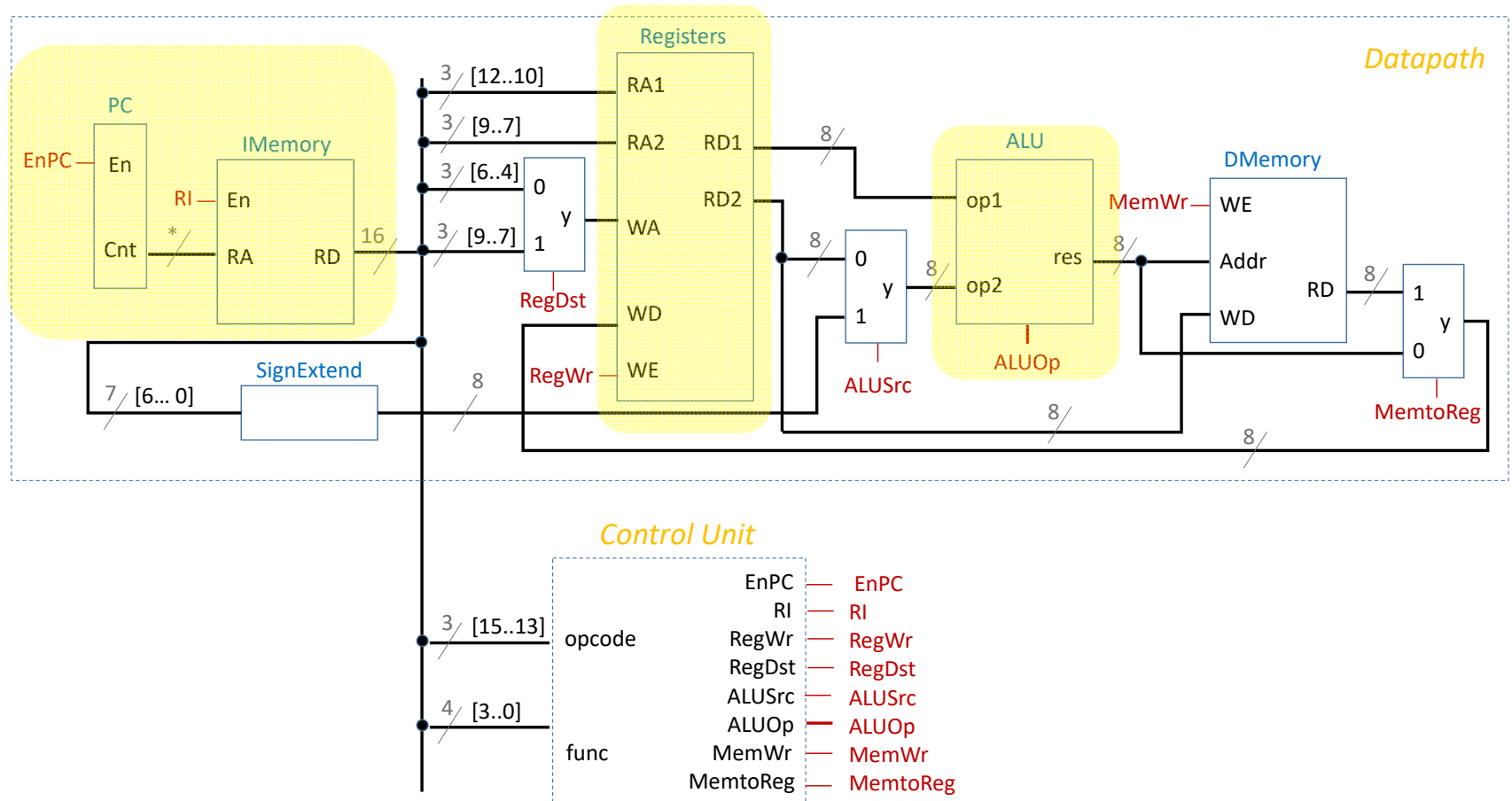
Instruções tipo I



- Realizam operações aritméticas/lógicas
- Não têm acesso à memória
- Só trabalham com operandos armazenados em **registos**
- Existem 8 registos de 8 bits cada um
- *rs* – 1º operando
- *rt* – 2º operando
- *rd* – resultado
- *func* – operação a executar (numa ALU)

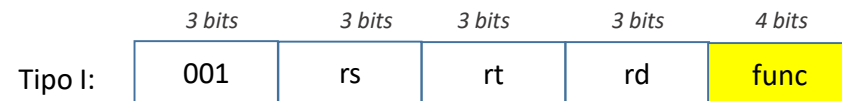


Arquitetura do processador a desenvolver



Campo *func* em instruções tipo I

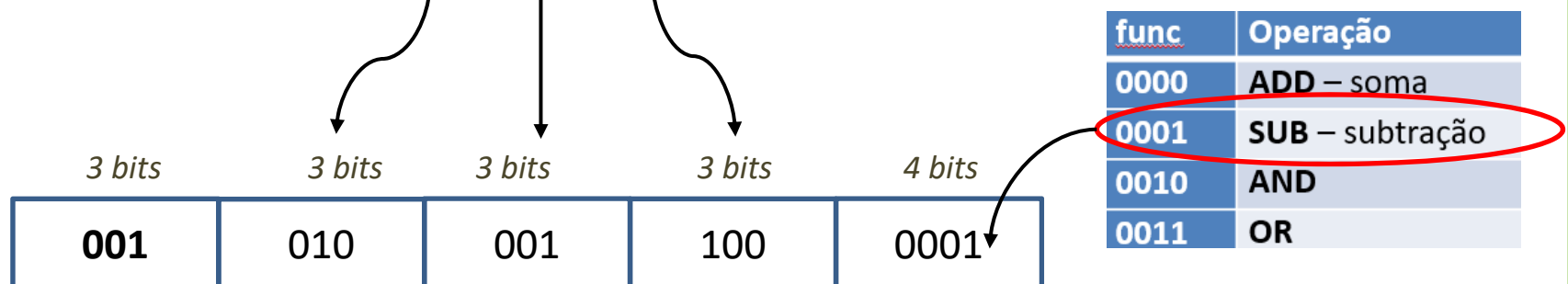
func	Operação
0000	ADD – soma
0001	SUB – subtração
0010	AND
0011	OR
0100	XOR
0101	NOR
0110	MUU - multiplicação sem sinal (só é usada a metade menos significativa do resultado)
0111	MUS - multiplicação com sinal (só é usada a metade menos significativa do resultado)
1000	SLL - deslocamento lógico do registo _{rs} à esquerda registo _{rt} bits
1001	SRL - deslocamento lógico do registo _{rs} à direita registo _{rt} bits
1010	SRA - deslocamento aritmético do registo _{rs} à direita registo _{rt} bits
1011	EQ – <i>equal</i> - o resultado é 1 se registo _{rs} = registo _{rt}
1100	SLS – <i>set less than signed</i> – o resultado é 1 se <i>signed</i> (registo _{rs}) < <i>signed</i> (registo _{rt})
1101	SLU – <i>set less than unsigned</i> – o resultado é 1 se <i>unsigned</i> (registo _{rs}) < <i>unsigned</i> (registo _{rt})
1110	SGS – <i>set greater than signed</i> – o resultado é 1 se <i>signed</i> (registo _{rs}) > <i>signed</i> (registo _{rt})
1111	SGU – <i>set greater than unsigned</i> – o resultado é 1 se <i>unsigned</i> (registo _{rs}) > <i>unsigned</i> (registo _{rt})



Exemplo de codificação de instruções tipo I



- Exemplo: **SUB** \$2, \$1, \$4 --->>> \$4 = \$2 - \$1



- Resultado: 0010100011000001

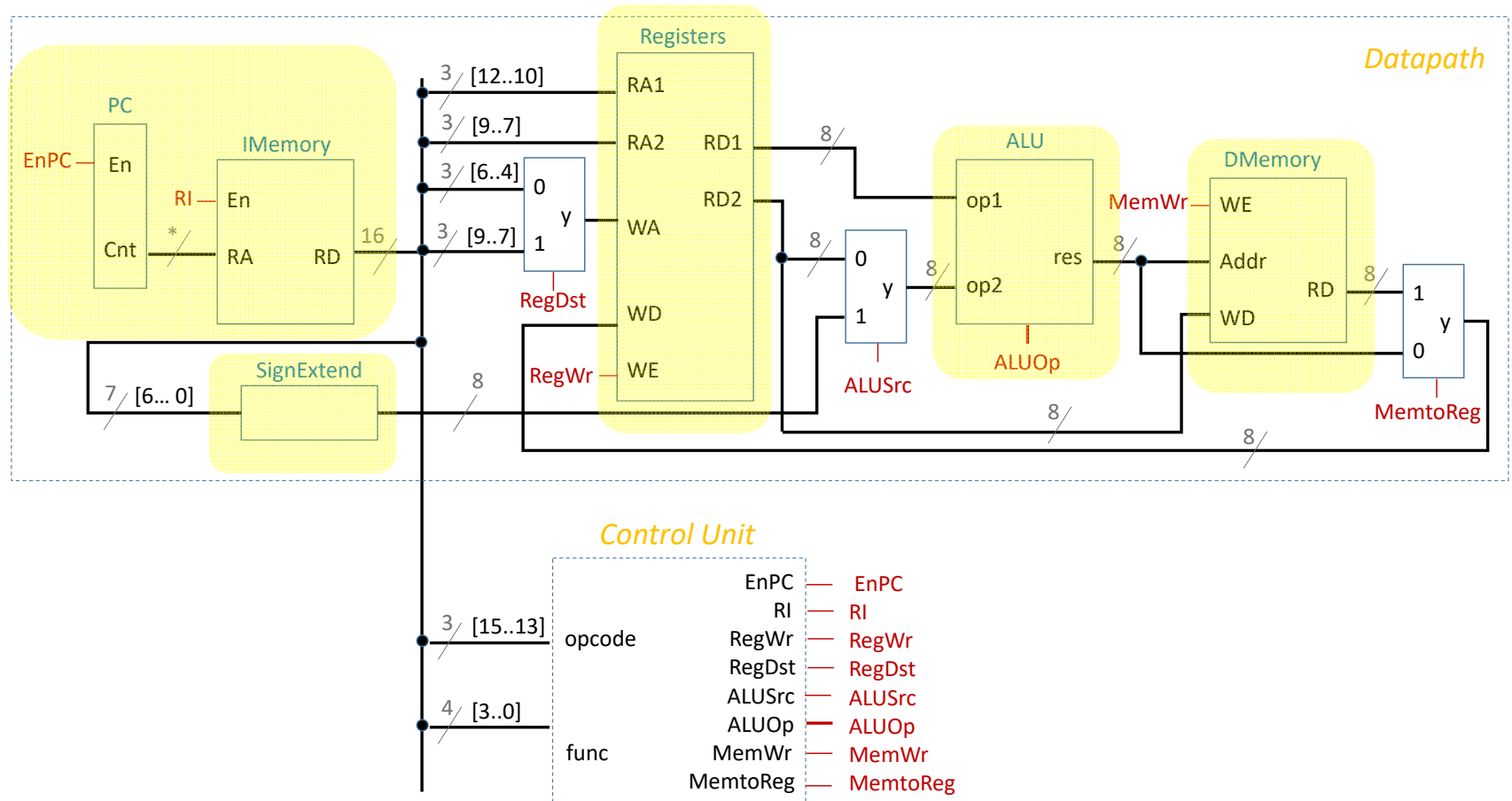
Instruções tipo II



- Têm acesso à memória de dados
- Permitem trabalhar com constantes
- Com as instruções do **tipo II** é possível:
 - ler o conteúdo do registo *rt* e guardá-lo na memória de dados (*DMemory*) na posição [*registo_{rs}* + *address*] – instrução **SW** – *store word*
 - realizar a operação inversa, i.e. ler um dado da memória, da posição [*registo_{rs}* + *address*], e armazená-lo no registo *rt* – instrução **LW** – *load word*
 - somar o conteúdo do registo *rs* com uma constante, especificada no campo *address*, e guardar o resultado no registo *rt* – instrução **ADDI** – *add immediate*;
- Exemplos de instruções do **tipo II**:
 - **SW** \$rs, \$rt, address --->>> *DMemory*[*registo_{rs}* + *address*] = *registo_{rt}*
 - **LW** \$rs, \$rt, address --->>> *registo_{rt}* = *DMemory*[*registo_{rs}* + *address*]
 - **ADDI** \$rs, \$rt, address --->>> *registo_{rt}* = *registo_{rs}* + *address*

opcode	Instrução
100	ADDI
110	SW
111	LW

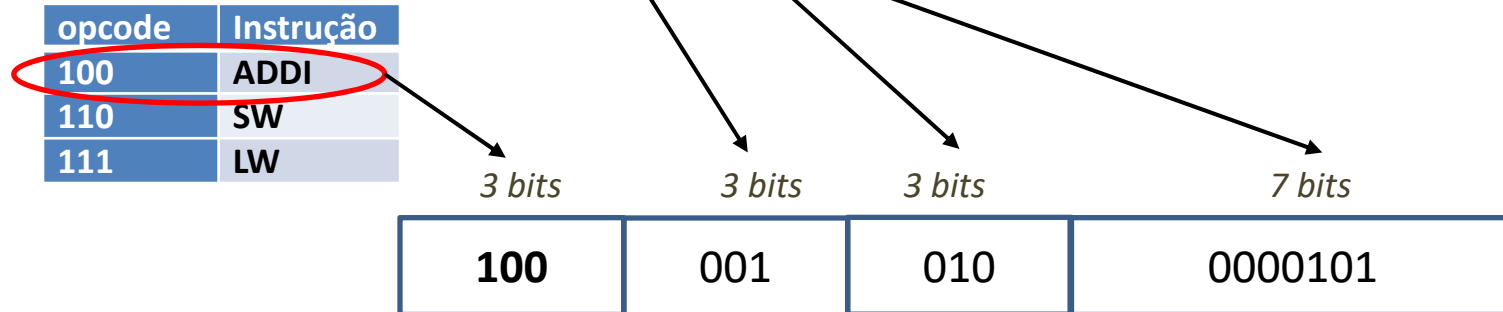
Arquitetura do processador a desenvolver



Exemplo de codificação de instruções tipo II

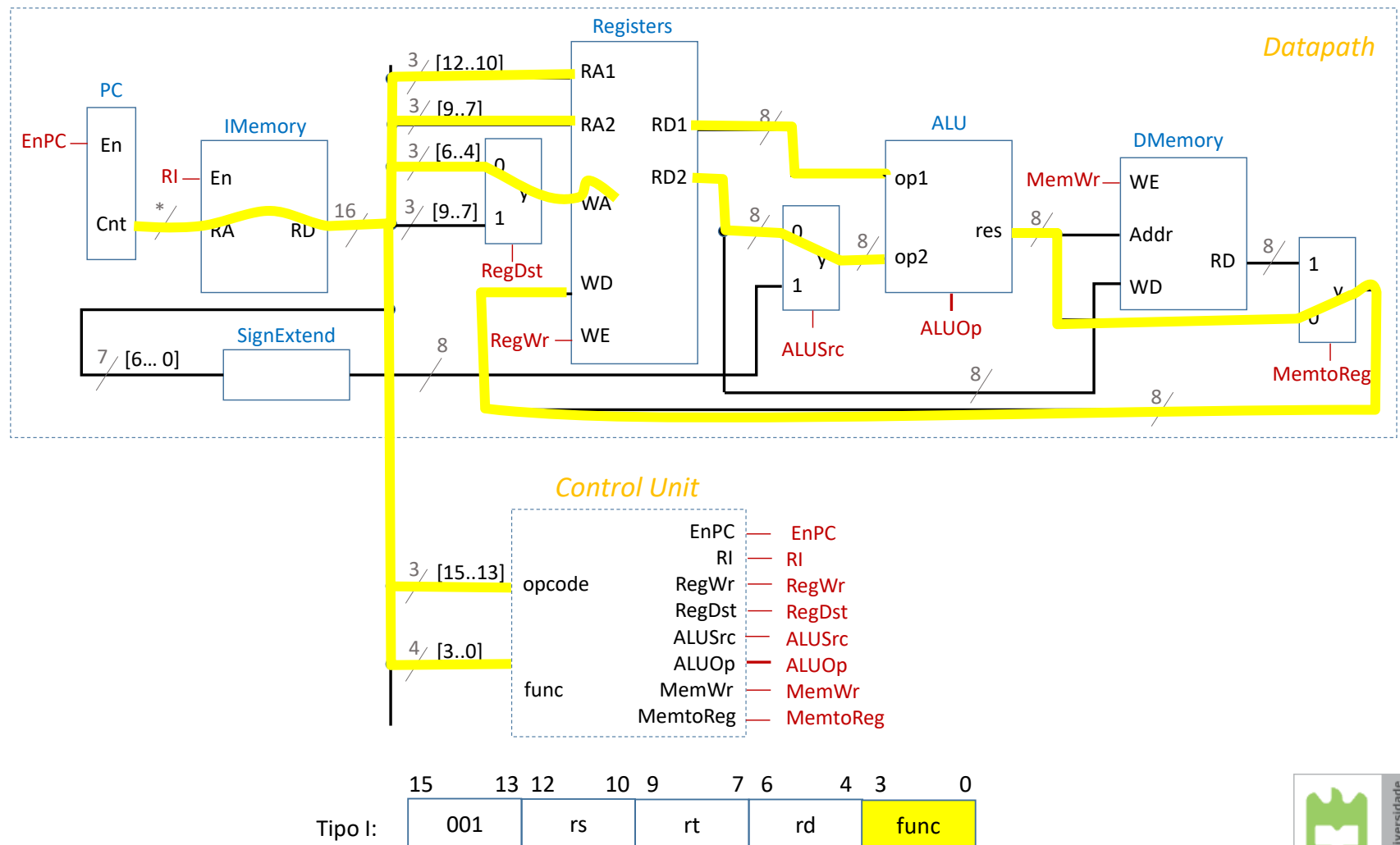


- Exemplo: **ADDI** \$1, \$2, 5 --->>> \$2 = \$1 + 5



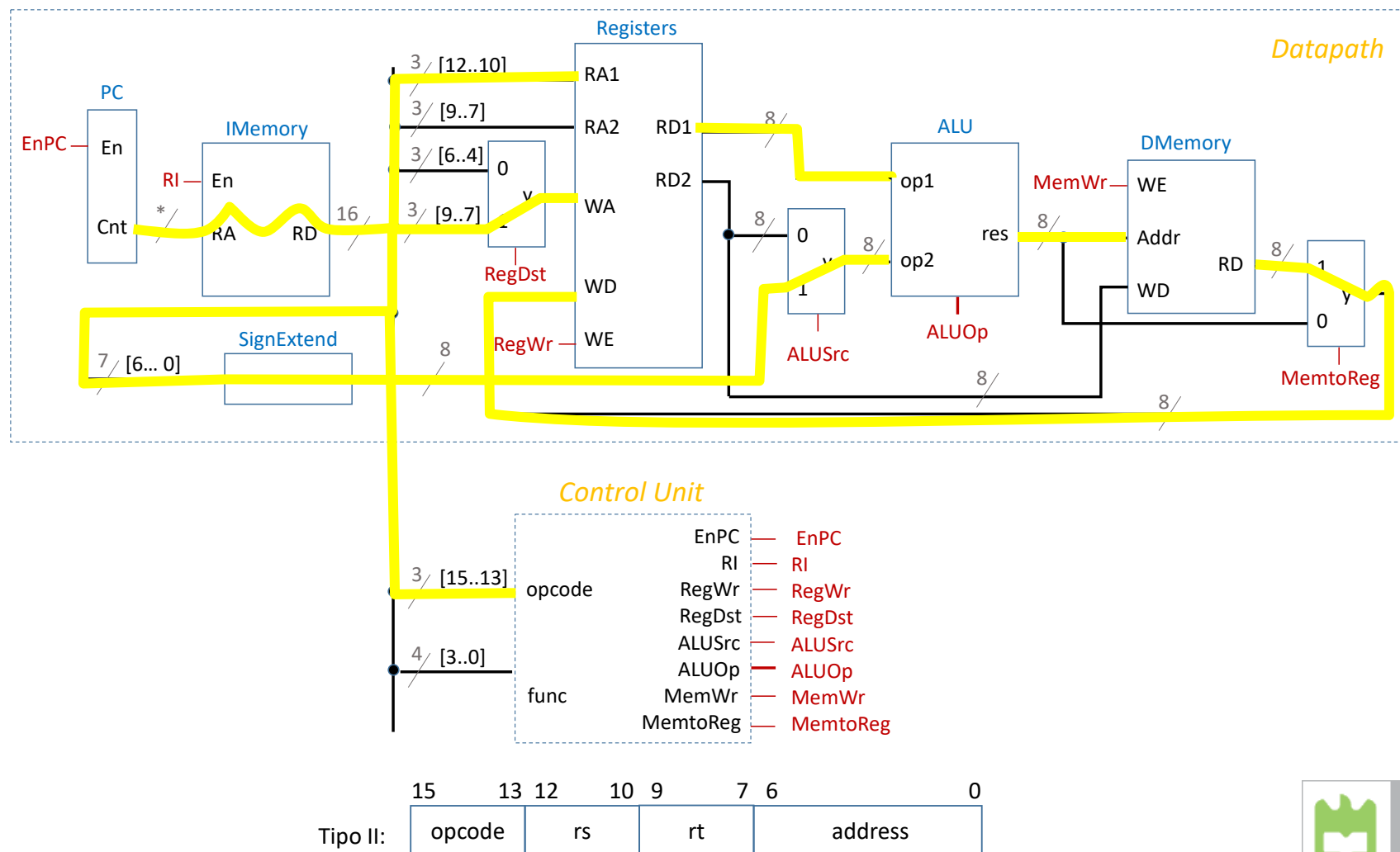
- Resultado: 1000010100000101

Fluxo de execução de instruções tipo I



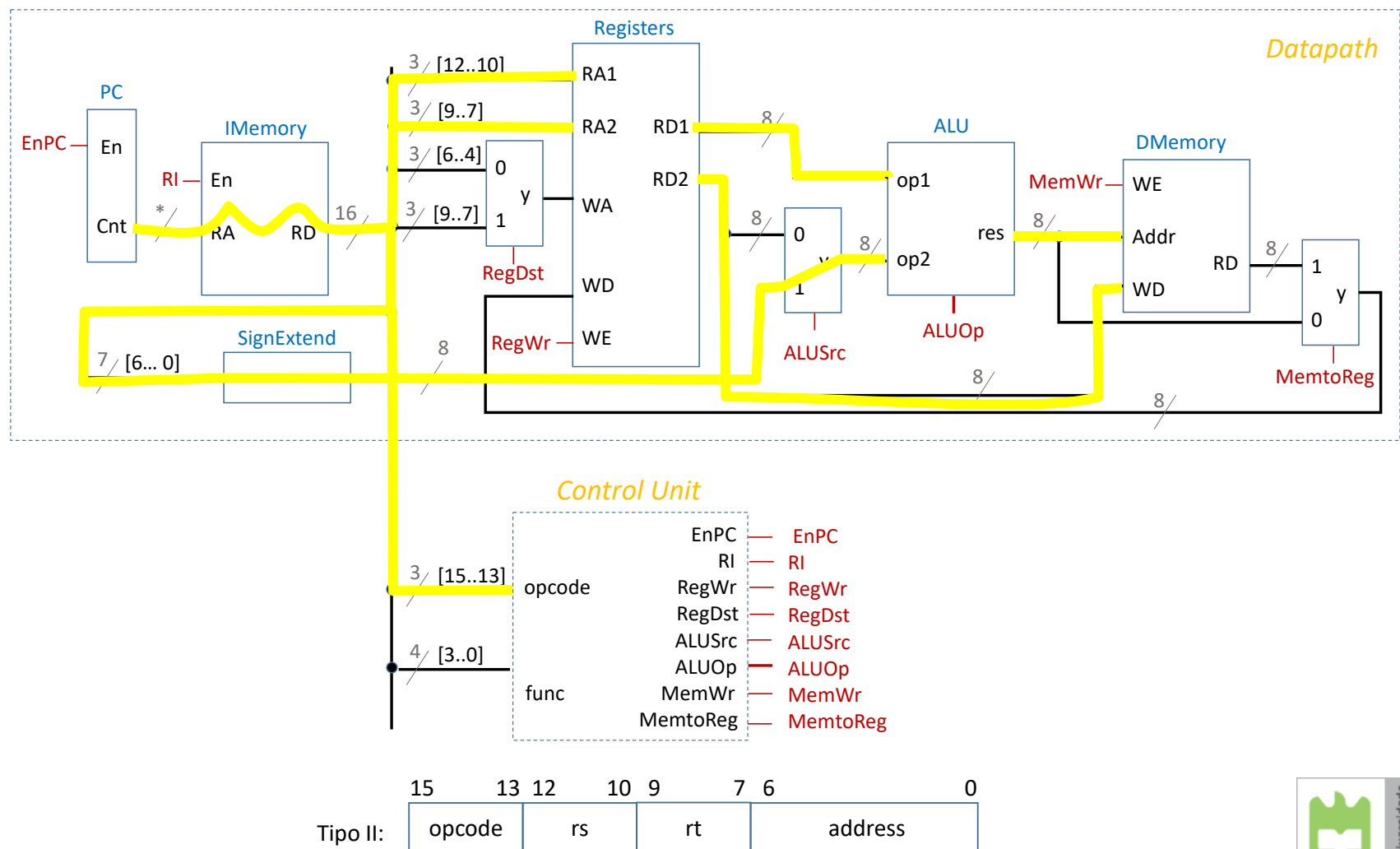
Fluxo de execução de instruções tipo II

– LW



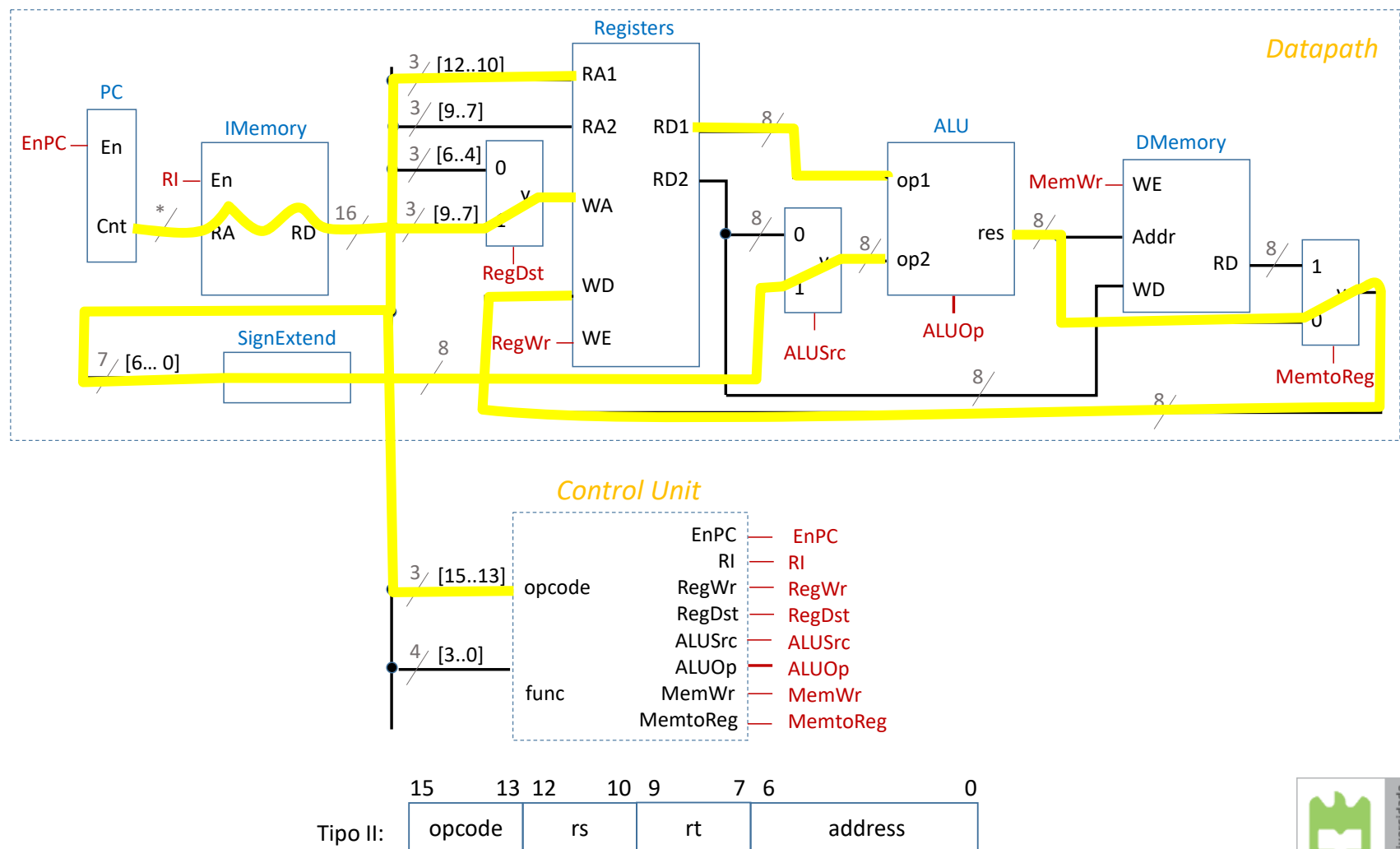
Fluxo de execução de instruções tipo II

– SW



Fluxo de execução de instruções tipo II

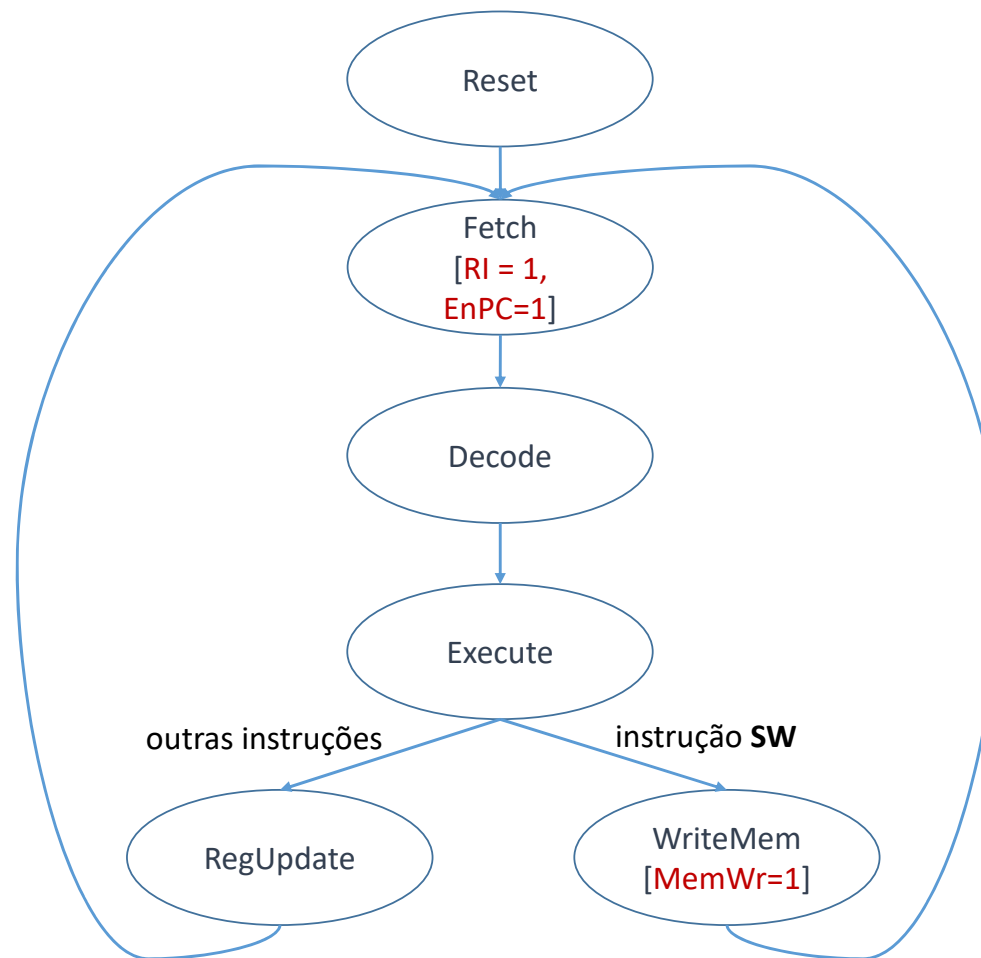
– ADDI



Unidade de controlo

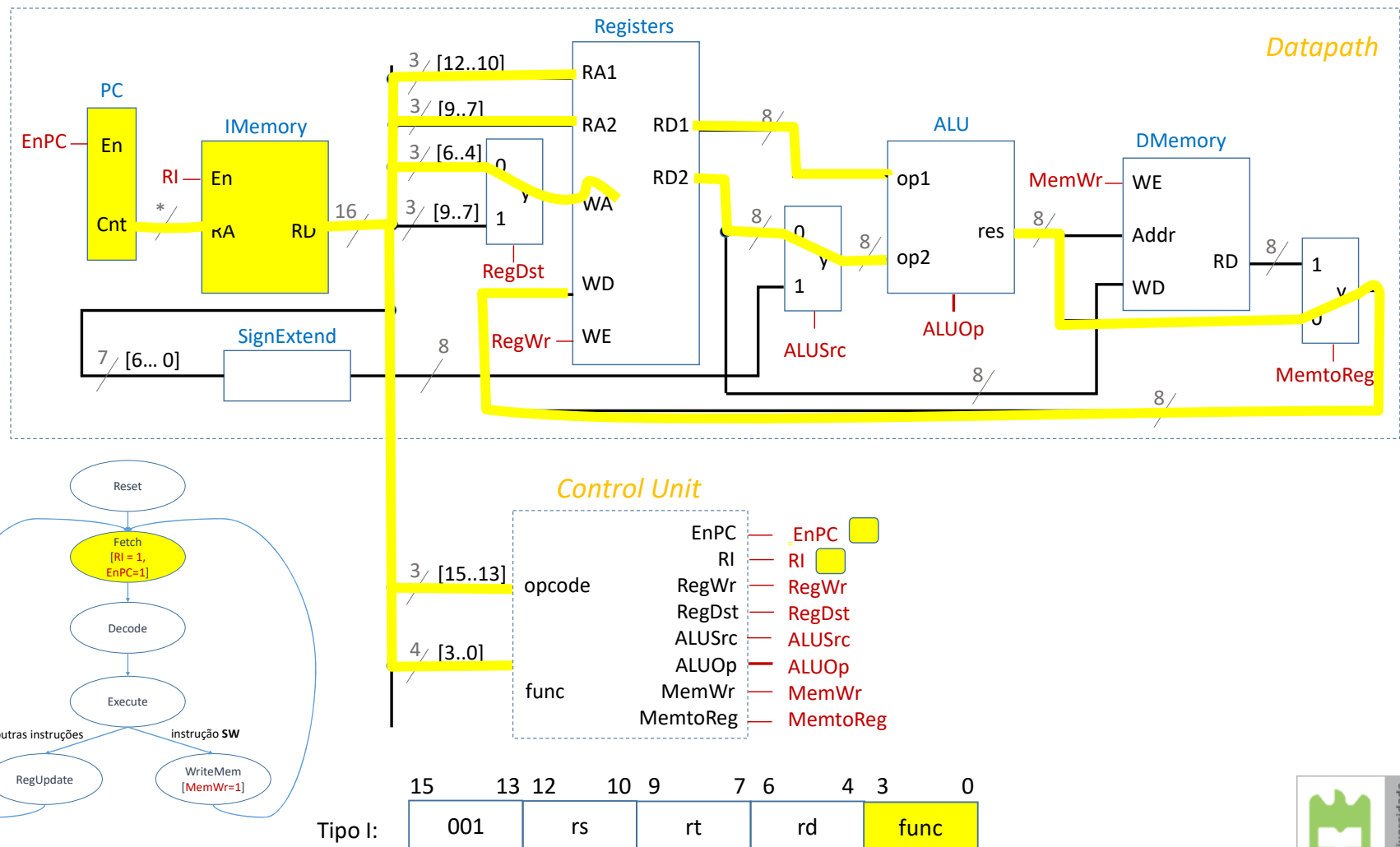
- Determina o que a unidade de execução deve fazer, gerando sinais de controlo adequados para cada fase de execução
- Para tal:
 - Força a leitura de uma instrução da memória de instruções e determina o endereço da próxima instrução (*Fetch*)
 - Descodifica o código de instrução *opcode* e o código de operação *func* (*Decode*)
 - Gera sinais de controlo necessários para executar a instrução (*Execute*)
 - Grava o resultado num registo ou na memória, completando a execução da instrução corrente (*RegUpdate* / *WriteMem*)

Fases de execução de uma instrução



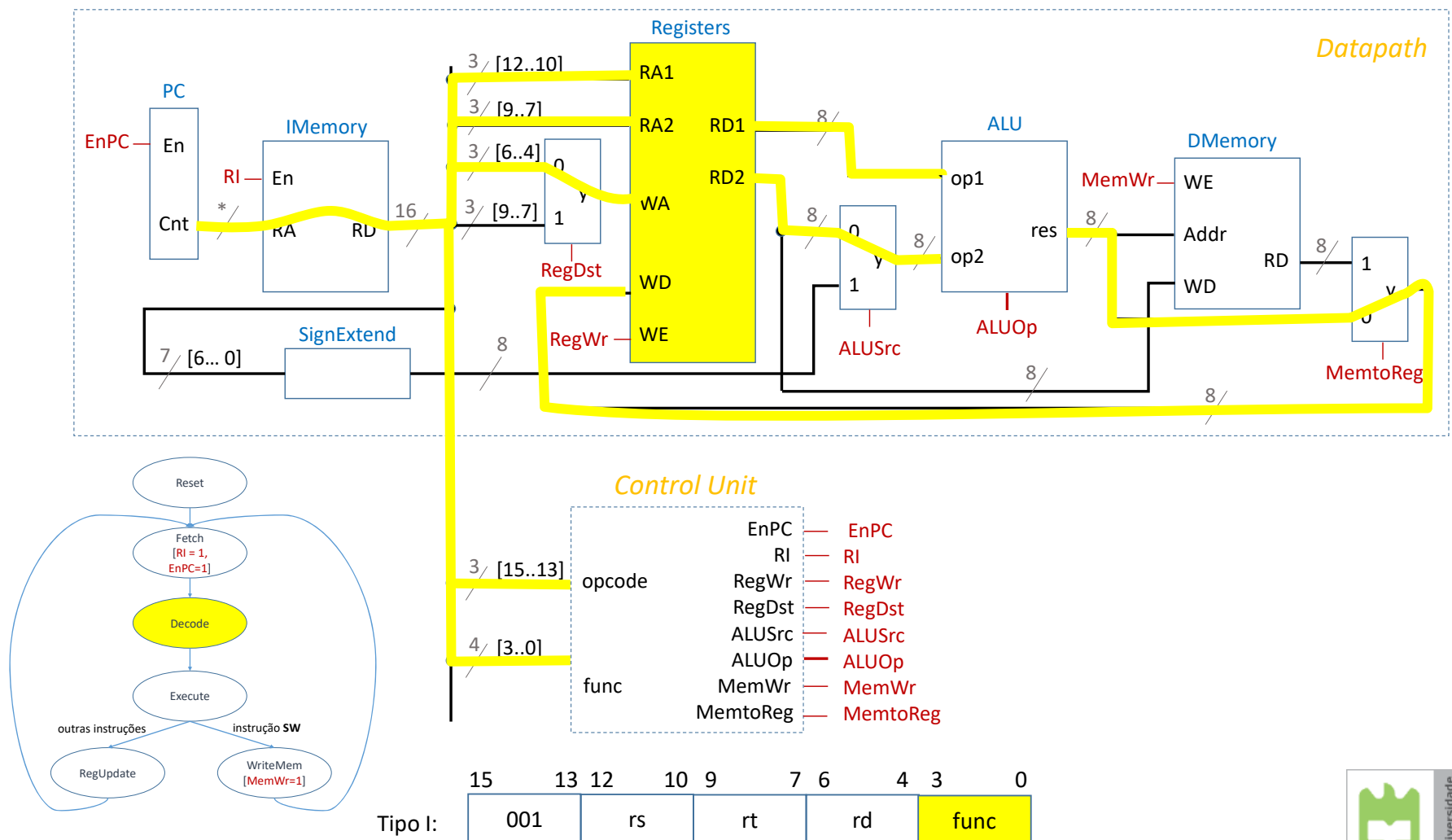
Fluxo de execução de instruções tipo I

- Fetch



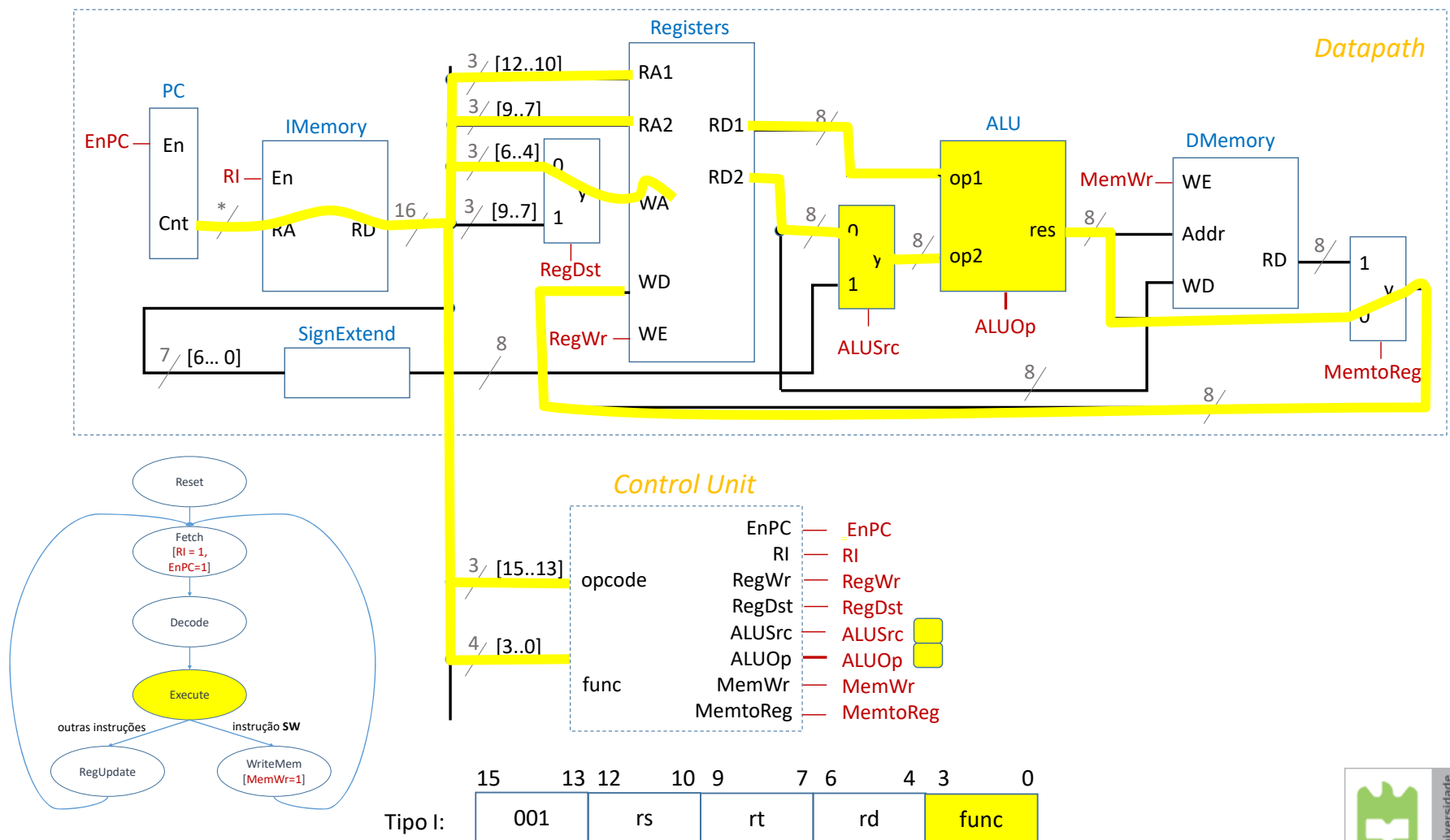
Fluxo de execução de instruções tipo I

- Decode



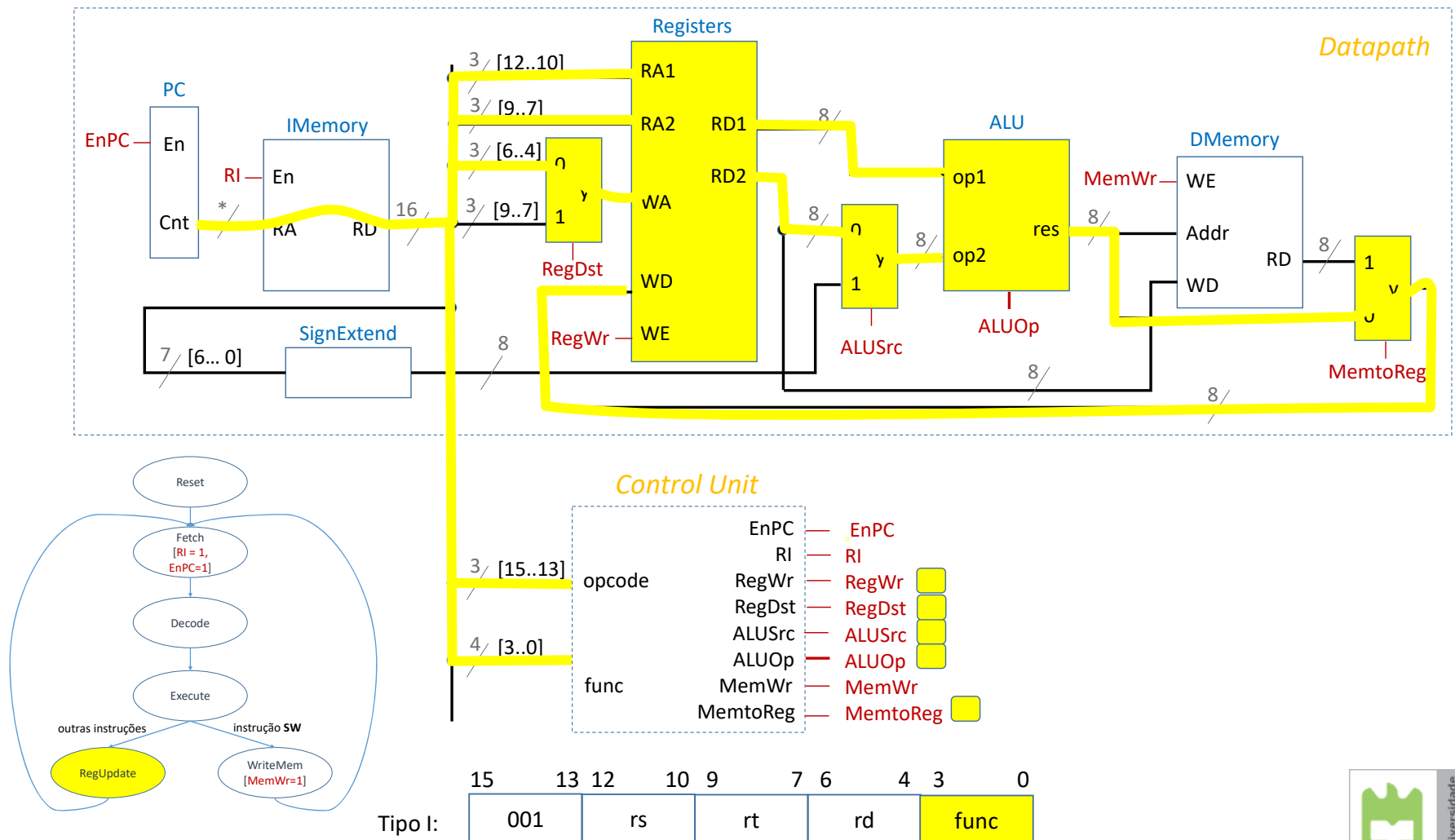
Fluxo de execução de instruções tipo I

- *Execute*

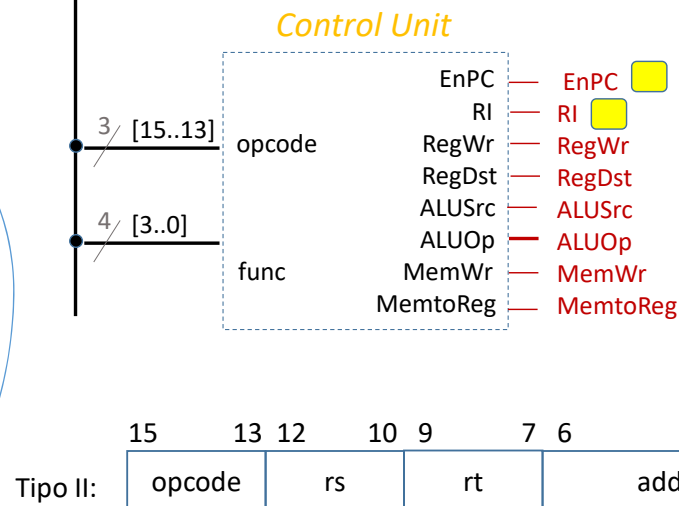
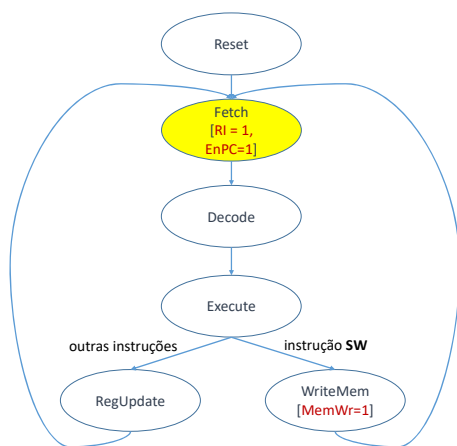
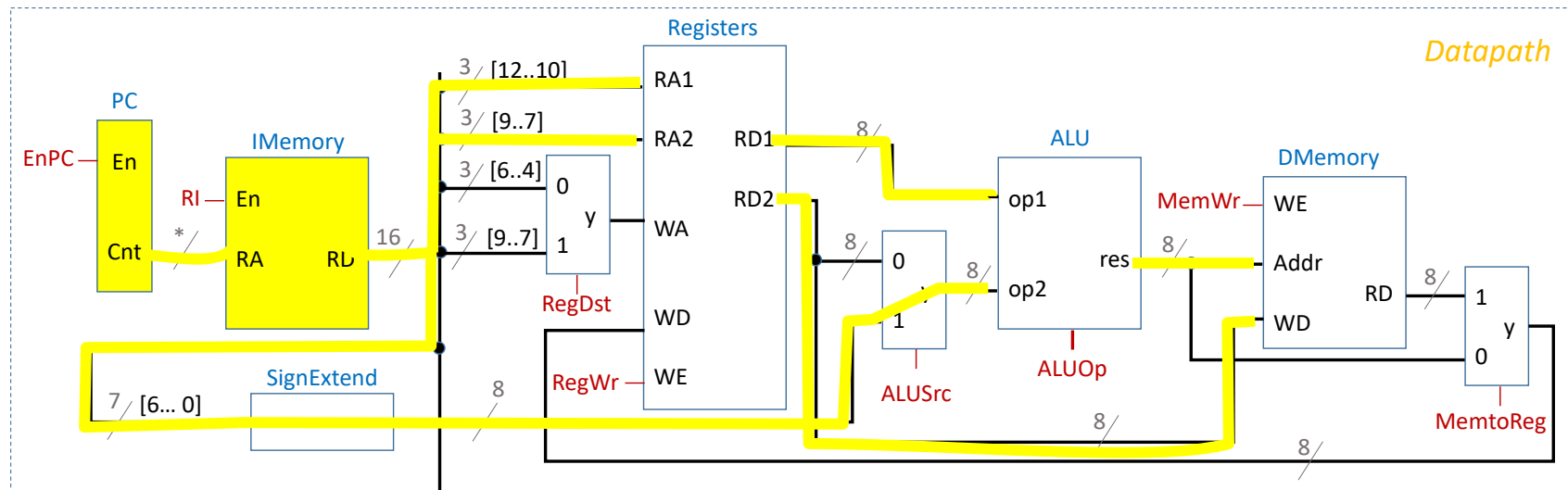


Fluxo de execução de instruções tipo I

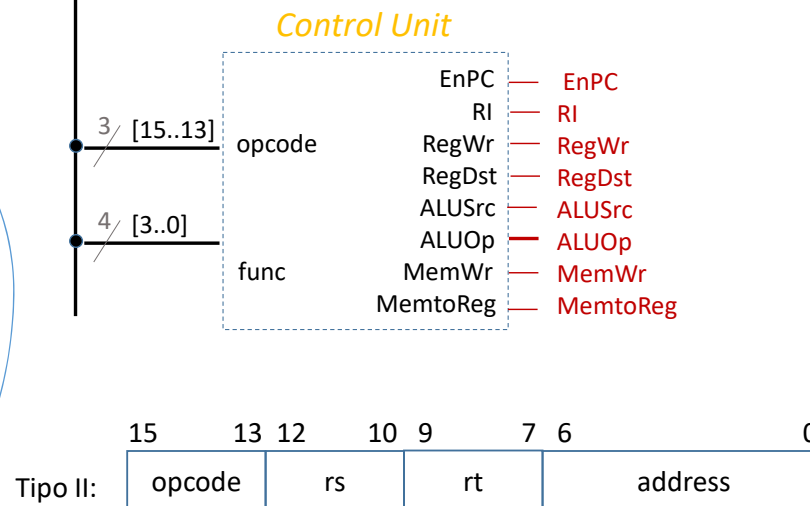
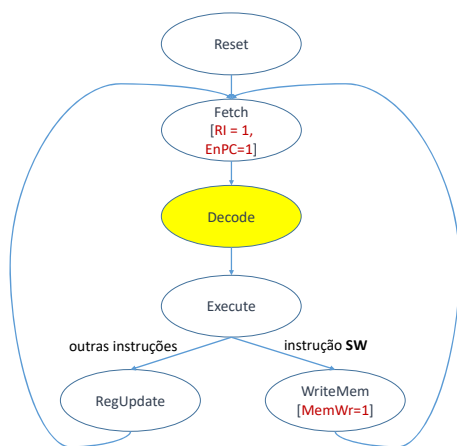
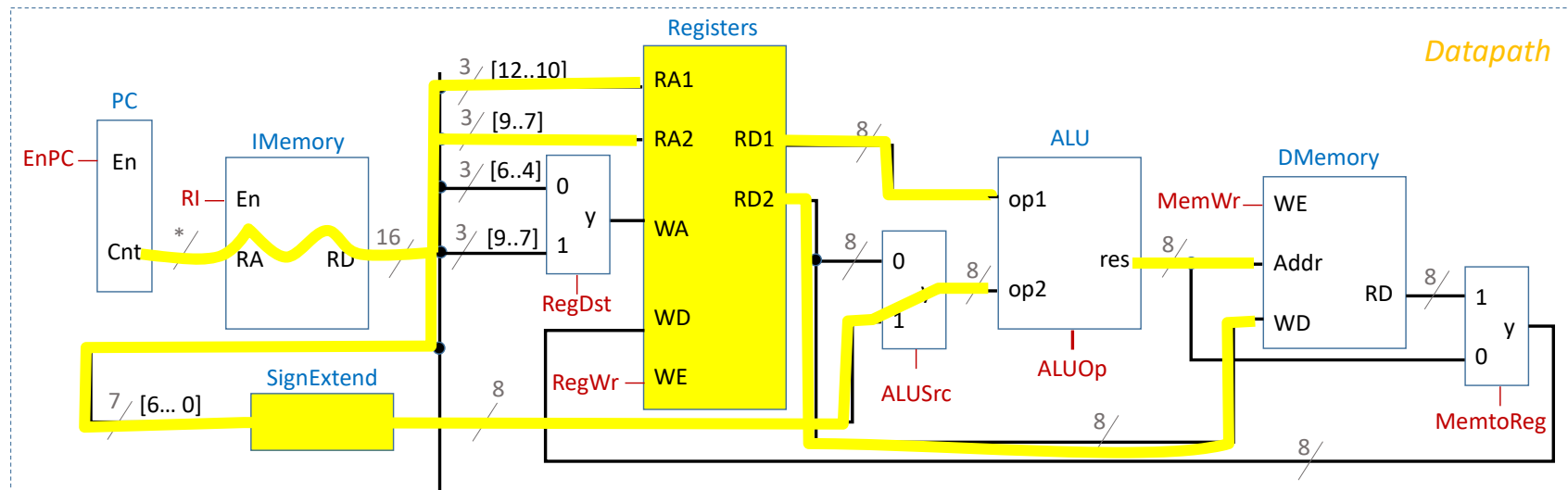
- *RegUpdate*



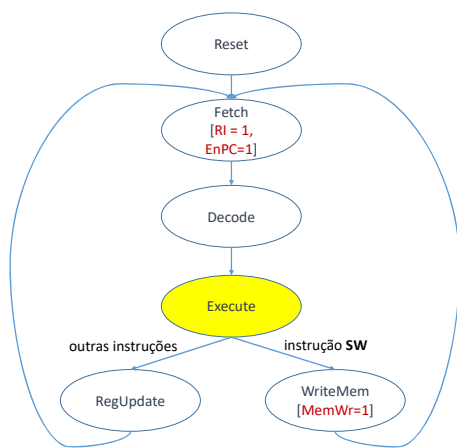
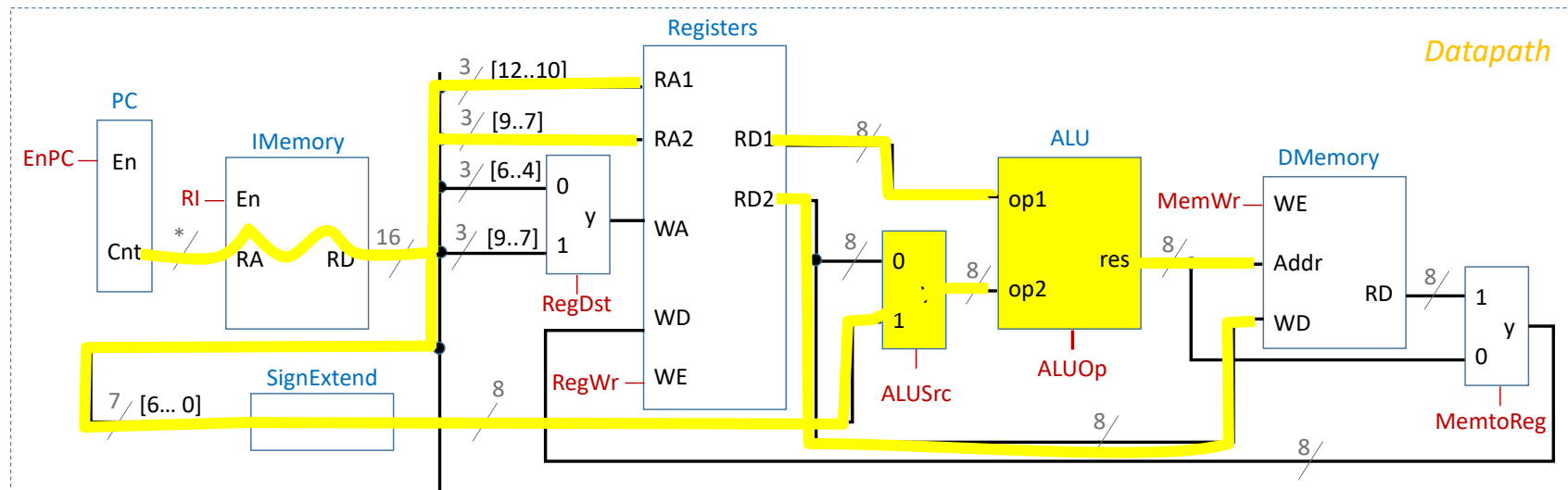
Fluxo de execução de instrução SW - *Fetch*



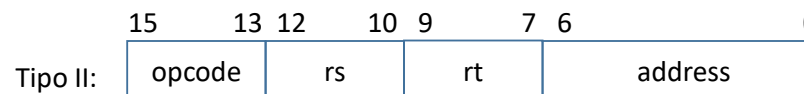
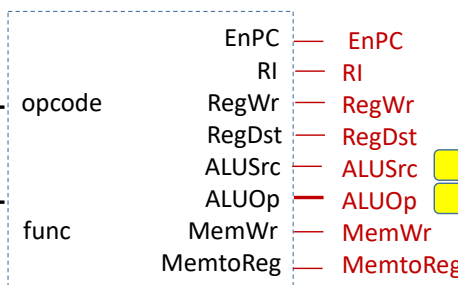
Fluxo de execução de instrução SW - Decode



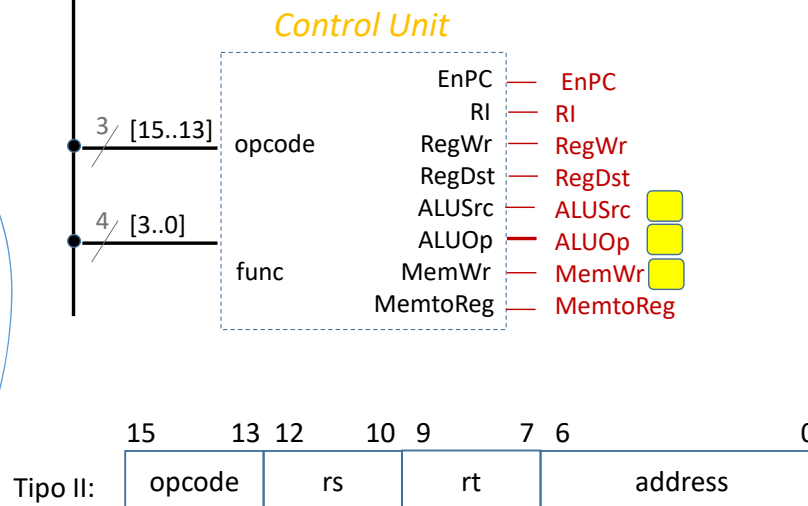
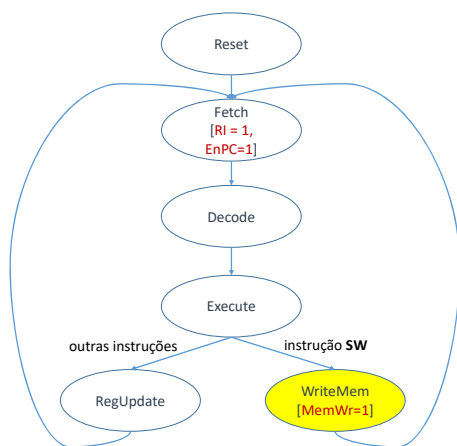
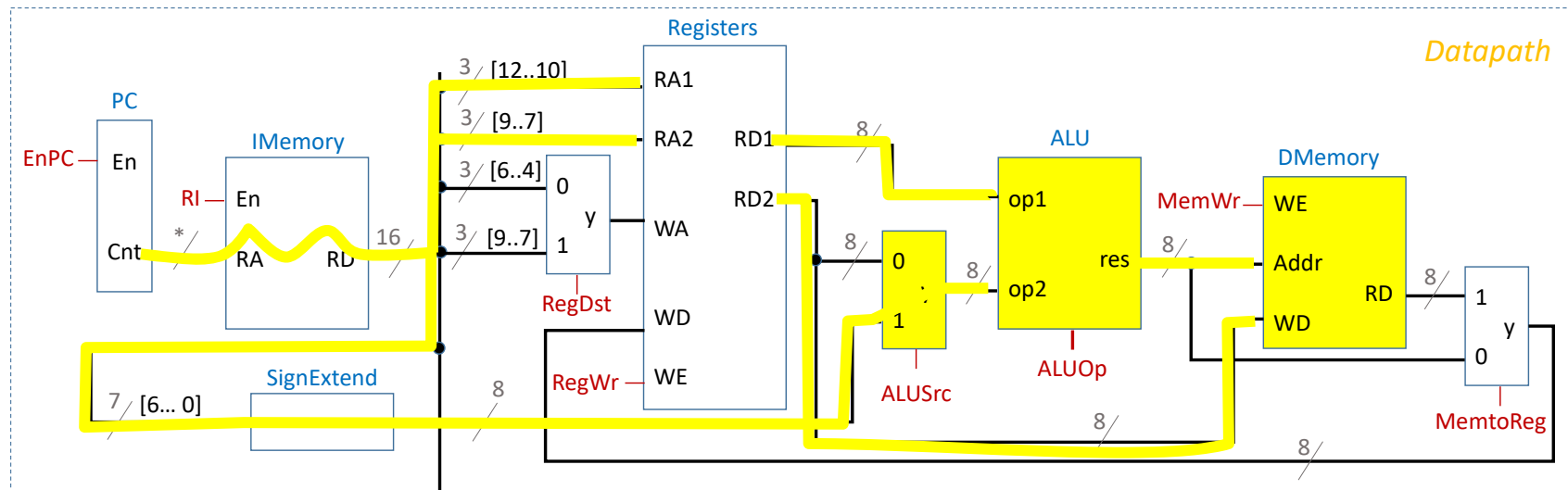
Fluxo de execução de instrução SW - *Execute*



Control Unit



Fluxo de execução de instrução SW - *WriteMem*



Bom Trabalho!

