

# Arquitectura de Sistemas e Computadores I

## Semana 2

Miguel Barão

mjsb@di.uevora.pt

## Resumo

- Diferença entre arquitectura e implementação.
- Processador: registos, program counter. Exemplo de execução de um conjunto de instruções ADD para somar e multiplicar números inteiros.

## Definição (Arquitetura)

É a descrição funcional de um computador.

Descreve a ISA (*Instruction Set Architecture*), que é a imagem do hardware quando se programa em código máquina. Consiste na especificação dos registos disponíveis para serem usados num programa, instruções suportadas e respectiva função, etc. Não especifica coisas como o tamanho da memória cache.

## Definição (Arquitetura)

É a descrição funcional de um computador.

Descreve a ISA (*Instruction Set Architecture*), que é a imagem do hardware quando se programa em código máquina. Consiste na especificação dos registos disponíveis para serem usados num programa, instruções suportadas e respectiva função, etc. Não especifica coisas como o tamanho da memória cache.

## Definição (Implementação da arquitectura)

Diz respeito à implementação em hardware das especificações da arquitectura. Podem existir várias implementações diferentes da mesma arquitectura (vários fabricantes produzem CPUs diferentes mas compatíveis entre si)

## Definição (Arquitectura)

É a descrição funcional de um computador.

Descreve a ISA (*Instruction Set Architecture*), que é a imagem do hardware quando se programa em código máquina. Consiste na especificação dos registos disponíveis para serem usados num programa, instruções suportadas e respectiva função, etc. Não especifica coisas como o tamanho da memória cache.

## Definição (Implementação da arquitectura)

Diz respeito à implementação em hardware das especificações da arquitectura. Podem existir várias implementações diferentes da mesma arquitectura (vários fabricantes produzem CPUs diferentes mas compatíveis entre si)

Nesta disciplina vamos focar-nos apenas na arquitectura MIPS32.

Um processador é tipicamente composto por:

**Registos genéricos.** Existem em número limitado. Permitem armazenar números temporariamente. (MIPS tem 32 registos de 32 bits.)

Um processador é tipicamente composto por:

**Registos genéricos.** Existem em número limitado. Permitem armazenar números temporariamente. (MIPS tem 32 registos de 32 bits.)

**Registos especializados** São registos cuja função é armazenar números com significados específicos (e.g., “*program counter*”, códigos de erros quando são executadas instruções inválidas, etc)

Um processador é tipicamente composto por:

**Registos genéricos.** Existem em número limitado. Permitem armazenar números temporariamente. (MIPS tem 32 registos de 32 bits.)

**Registos especializados** São registos cuja função é armazenar números com significados específicos (e.g., “*program counter*”, códigos de erros quando são executadas instruções inválidas, etc)

Os registos podem ser acessíveis apenas para **leitura**, apenas para **escrita** ou para **leitura e escrita**.



0	zero	16	s0	<div>pc</div> <div><div>hi</div><div>lo</div></div>
1	at	17	s1	
2	v0	18	s2	
3	v1	19	s3	
4	a0	20	s4	
5	a1	21	s5	
6	a2	22	s6	
7	a3	23	s7	
8	t0	24	t8	
9	t1	25	t9	
10	t2	26	k0	
11	t3	27	k1	
12	t4	28	gp	
13	t5	29	sp	
14	t6	30	fp	
15	t7	31	ra	

**MIPS32: 32 registros de 32 bits**

`$zero` vale `0x00000000`. Apenas permite leitura. A escrita neste registo não tem efeito.

`$zero` vale `0x00000000`. Apenas permite leitura. A escrita neste registo não tem efeito.

`$a0 – $a3` são usados para passar argumentos para funções.  
(iremos estudar mais adiante)

`$zero` vale `0x00000000`. Apenas permite leitura. A escrita neste registo não tem efeito.

`$a0 – $a3` são usados para passar argumentos para funções.  
(iremos estudar mais adiante)

`$v0 – $v1` são usados para devolver o resultado de uma função.  
(iremos estudar mais adiante)

`$zero` vale `0x00000000`. Apenas permite leitura. A escrita neste registo não tem efeito.

`$a0 – $a3` são usados para passar argumentos para funções.  
(iremos estudar mais adiante)

`$v0 – $v1` são usados para devolver o resultado de uma função.  
(iremos estudar mais adiante)

`$t0 – $t9` são registos temporários para serem usados nas aplicações.

## Exemplo de uma soma entre registros

0	(\$zero)	0x00000000
⋮		⋮
8	(\$t0)	0x00000003
9	(\$t1)	0xffffffff
10	(\$t2)	0xf2a4c055
11	(\$t3)	0x12348765
⋮		⋮
31	(\$ra)	0x00400100

**CPU**

0	(\$zero)	0x00000000
⋮		⋮
8	(\$t0)	0x00000003
9	(\$t1)	0xffffffff
10	(\$t2)	0xf2a4c055
11	(\$t3)	0x12348765
⋮		⋮
31	(\$ra)	0x00400100

**CPU**

### Pseudocódigo:

Somar \$t0 + \$t1 e colocar o resultado em \$t2.

0	(\$zero)	0x00000000
⋮		⋮
8	(\$t0)	0x00000003
9	(\$t1)	0xffffffff
10	(\$t2)	0x00000002
11	(\$t3)	0x12348765
⋮		⋮
31	(\$ra)	0x00400100

**CPU**

### Pseudocódigo:

Somar \$t0 + \$t1 e colocar o resultado em \$t2.



0	(\$zero)	0x00000000
⋮		⋮
8	(\$t0)	0x00000003
9	(\$t1)	0xffffffff
10	(\$t2)	0xf2a4c055
11	(\$t3)	0x12348765
⋮		⋮
31	(\$ra)	0x00400100

**CPU**

### **Pseudocódigo:**

Somar \$t0 + \$t1 e colocar o resultado em \$t2.

### **Código máquina:**

0x01095020

0	(\$zero)	0x00000000
⋮		⋮
8	(\$t0)	0x00000003
9	(\$t1)	0xffffffff
10	(\$t2)	0xf2a4c055
11	(\$t3)	0x12348765
⋮		⋮
31	(\$ra)	0x00400100

**CPU**

### Pseudocódigo:

Somar \$t0 + \$t1 e colocar o resultado em \$t2.

### Código máquina:

0x01095020

### Assembly:

add \$t2, \$t0, \$t1

instrução em memória (little endian), fetch, execução.

Ver no quadro de giz →

Pretende-se multiplicar  $t1 = 3 \times t0$ .

Pretende-se multiplicar  $t1 = 3 \times t0$ .

Solução usando somas (pseudocódigo):

- $t1 \leftarrow t0 + t0$
- $t1 \leftarrow t1 + t0$

Pretende-se multiplicar  $t1 = 3 \times t0$ .

Solução usando somas (pseudocódigo):

- $t1 \leftarrow t0 + t0$
- $t1 \leftarrow t1 + t0$

Solução usando somas:

Pretende-se multiplicar  $t1 = 3 \times t0$ .

Solução usando somas (pseudocódigo):

- $t1 \leftarrow t0 + t0$
- $t1 \leftarrow t1 + t0$

Solução usando somas:

### Assembly

```
add $t1, $t0, $t0  
add $t1, $t1, $t0
```

Pretende-se multiplicar  $t1 = 5 \times t0$ .



Pretende-se multiplicar  $t1 = 5 \times t0$ .

Solução usando somas e shifts (pseudocódigo):

- $t1 \leftarrow \text{shift left } t0 \text{ by 2 bits}$
- $t1 \leftarrow t1 + t0$

Pretende-se multiplicar  $t1 = 5 \times t0$ .

Solução usando somas e shifts (pseudocódigo):

- $t1 \leftarrow \text{shift left } t0 \text{ by 2 bits}$
- $t1 \leftarrow t1 + t0$

### Assembly

```
sll $t1, $t0, 2  
add $t1, $t1, $t0
```