

# Introdução à Arquitetura de Computadores

Aula 18

## Assembly 3: Arrays e Funções

### Arrays - Acesso a elementos

- Uso de índices
  - Array de inteiros; Instruções `lw/sw`
- Código ASCII ; Bytes e caracteres
- Instruções `lb, lbu e sb`
  - Extensão de *byte* para 32bits
  - Array de bytes

### Funções

- Invocação e Retorno (*Caller e Callee*)
  - Instruções `jal` e `jr`
- Convenções para uso de registos:
  - Passagem de argumentos (`$a0-$a3`)
  - Retorno de valor (`$v0`)

## 1 - Array (1) - Uso e Características

1. Acesso a Arrays

### Array (estrutura de dados)

- Usada para armazenar grandes quantidades de dados, constituídos por elementos do mesmo tipo (e.g., inteiro, caractere, etc).
- Os elementos do *array* ocupam posições de memória contíguas.

### Características

- **Tamanho (Size: N):** número de elementos
- **Índice (0..N-1):** para aceder a cada elemento\*

\* Índice = Número de ordem do elemento no *array*

## 1 - Array (2) - Elementos tipo Inteiro - Exemplo

### Array com 5 elementos (tipo inteiro)

`int array[5]; // C Code`

Endereço-Base = `0x10007000`

(endereço do primeiro elemento)

### Acesso aos elementos

Primeiro passo:

Carregar o Endereço-Base do array num registo.

Size = 5; Índice: 0..4

Address	Data
0x10007010	array[4]
0x1000700C	array[3]
0x10007008	array[2]
0x10007004	array[1]
0x10007000	array[0]

Cada elemento inteiro ocupa uma word (32bits=4 bytes)

## 1 - Array (3) - Exemplo em C e Acesso em ASM (Proced.)

```
// C Code
int array[5] = {-2, 4, 5, 123, -324};
    array[0] = array[0] * 8;
    array[1] = array[1] * 8;

# MIPS assembly code
# $s0 = array base address
```

Address	Data
0x10007010	array[4]
0x1000700C	array[3]
0x10007008	array[2]
0x10007004	array[1]
0x10007000	array[0]

Main Memory

### Procedimento de acesso (leitura/escrita)

1. Carregar o endereço do array num registo, `$s0`
2. Usar a instrução `lw` para carregar o valor do elemento `array[0]` noutro registo `$t1`; [ `lw $t1, 0($s0)` ]
3. Multiplicar o valor de `$t1` por 8; [ `sll $t1, $t1, 3` ]
4. Usar a instrução `sw` para armazenar o novo valor de `$t1` na mesma posição de memória; [ `sw $t1, 0($s0)` ]

Repetir os passos de 2 a 4 para o elemento `array[1]`, ajustando o offset de 0 para 4.

## 1 - Array (4) - Exemplo em ASM

```
// C Code
int array[5] ={-2, 4, 5, 123, -324};
    array[0] = array[0] * 8;
    array[1] = array[1] * 8;

# MIPS assembly code
# $s0 = array base address
    lui  $s0, 0x1000          # 0x1000 in upper half of $s0
    ori  $s0, $s0, 0x7000      # 0x7000 in lower half of $s0
# array[0]
    lw   $t1, 0($s0)          # $t1 = array[0]
    sll $t1, $t1, 3            # $t1 = $t1<<3 = $t1 * 8
    sw   $t1, 0($s0)          # array[0] = $t1
# array[1]: byte offset = 4!
    lw   $t1, 4($s0)          # $t1 = array[1]
    sll $t1, $t1, 3            # $t1 = $t1<<3 = $t1 * 8
    sw   $t1, 4($s0)          # array[1] = $t1
```

Address	Data
0x10007010	array[4]
0x1000700C	array[3]
0x10007008	array[2]
0x10007004	array[1]
0x10007000	array[0]

Main Memory

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

4/21

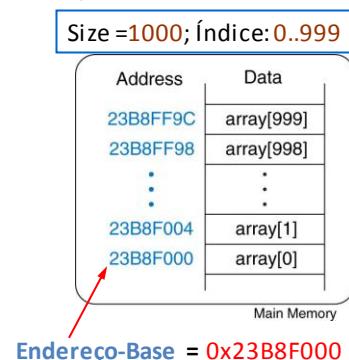
## 1 - Array (5) - Ciclo For em C

- A codificação anterior é ineficiente para arrays longos.
- Preferencialmente, usam-se ciclos iterativos *for*, *while*, etc.
- Exemplo: array longo usando um ciclo *for*.

```
// C Code
int array[1000]; // words
int i;

for (i=0; i < 1000; i = i + 1)
    array[i] = array[i] * 8;

# MIPS assembly code
# $s0 = base address, $s1 = i
```



© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

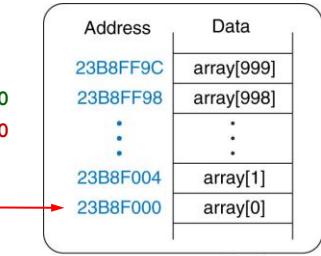
5/21

## 1 - Array (6) - Ciclo For em ASM

```

# $s0 = base address, $s1 = i
# for (i=0; i < 1000; i = i + 1)
# initialization code
    lui $s0, 0x23B8      # $s0 = 0x23B80000
    ori $s0, $s0, 0xF000  # $s0 = 0x23B8F000
    addi $s1, $0, 0        # i = 0
    addi $t2, $0, 1000    # $t2 = 1000
loop:   # for loop
    slt $t0, $s1, $t2    # i < 1000?
    beq $t0, $0, done     # if not then done
    sll $t0, $s1, 2        # $t0 = i * 4 (byte offset)
    add $t0, $t0, $s0      # address of array[i]; $t0 = array + 4*i
    lw $t1, 0($t0)         # $t1 = array[i]
    sll $t1, $t1, 3        # $t1 = array[i] * 8
    sw $t1, 0($t0)         # array[i] = array[i] * 8
# next element
    addi $s1, $s1, 1        # i = i + 1
    j loop                 # repeat
done:

```



```

int array[1000]; // words
int i;
for (i=0; i < 1000; i = i + 1)
    array[i] = array[i] * 8;

```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

6/21

## 2 - Bytes e caracteres (1) - Código ASCII

2. Bytes e caracteres

- American Standard Code for Information Interchange
- Cada caractere (de texto) é representado pelo valor (único) de um byte
  - Exemplo, 'S' = 0x53, 'a' = 0x61, 'A' = 0x41
    - A diferença entre as minúsculas ('a') e as maiúsculas ('A') é igual a  $0x20_{16}$  (32)

O standard ASCII (1963) veio uniformizar o mapeamento entre bytes e caracteres do alfabeto Inglês, para facilitar a transmissão de texto entre computadores.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

7/21

## 2 - Bytes e caracteres (2) - Tabela ASCII

#	Char	#	Char	#	Char	#	Char	#	Char	#	Char
20	space	30	0	40	@	50	P	60	'	70	p
21	!	31	1	41	A	51	0	61	a	71	q
22	"	32	2	42	B	52	R	62	b	72	r
23	#	33	3	43	C	53	S	63	c	73	s
24	\$	34	4	44	D	54	T	64	d	74	t
25	%	35	5	45	E	55	U	65	e	75	u
26	&	36	6	46	F	56	V	66	f	76	v
27	'	37	7	47	G	57	W	67	g	77	w
28	(	38	8	48	H	58	X	68	h	78	x
29	)	39	9	49	I	59	Y	69	i	79	y
2A	*	3A	:	4A	J	5A	Z	6A	j	7A	z
2B	+	3B	:	4B	K	5B	[	6B	k	7B	{
2C	,	3C	<	4C	L	5C	\	6C	l	7C	
2D	-	3D	=	4D	M	5D	]	6D	m	7D	}
2E	.	3E	>	4E	N	5E	^	6E	n	7E	~
2F	/	3F	?	4F	O	5F	_	6F	o		

\*Todos os bytes ASCII têm o bit de sinal igual a zero.

## 2 - Instruções Load/Store Byte\* (1)

Para carregar, da memória, um registo de 32-bits com um byte, existem duas instruções: **Ibu** e **lb**.

### **Ibu** - load byte unsigned

- faz a extensão (do byte) para 32-bits com zeros

### **lb** - load byte

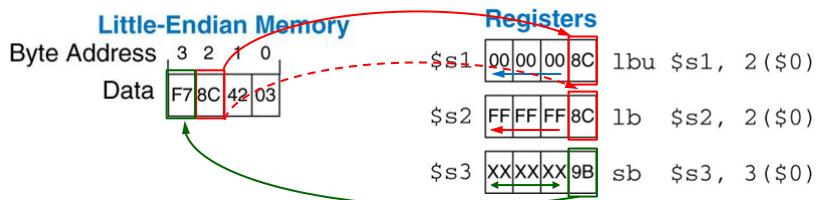
- faz a extensão para 32-bits com o bit de sinal do byte.

### **sb** - store byte

- armazena o byte menos significativo do registo (LSB) no endereço (de byte) da memória e ignora os restantes bytes do registo.

\*Também existem instruções para aceder a *half-words* (16-bits): **Ihu**, **Ih** e **sth**.

## 2 - Instruções Load/Store Byte (2)



**lbu \$s1, 2(\$0)** - carrega o byte **0x8C** do endereço **2** no LSB do registo **\$s1** e **preenche com zeros** os restantes 3 bytes.

**lb \$s2, 2(\$0)** - carrega o byte **0x8C** do endereço **2** no LSB do registo **\$s2** e **preenche com 1's** (sinal) os restantes 3 bytes.

**sb \$s3, 3(\$0)** - armazena o byte (LSB) **0x9B** do registo **\$s3** no endereço **3** da memória, substituindo o byte **0xF7**, que lá se encontrava, e **ignorando** os restantes bytes (**XX**).

\*Não é a memória que é *Little-Endian*, mas sim o CPU ...

## 2 - Exemplo lb/sb - Array de Bytes (1)

O seguinte código C converte um *array* com 10 **caracteres de minúsculas para maiúsculas**, subtraindo 32 (0x20) a cada elemento.

```
char chararr[10]; // bytes
int i;
for (i=0; i != 10; i = i + 1)
    chararr[i] = chararr[i] - 32;
```

Exemplo (ver tabela ASCII):

'a' (0x61) --> 'A' (0x41)  
 $A' = 'a' - 0x20 = 'a' - 32$

Traduzir para Assembly.

Ter em consideração que a diferença entre endereços de memória de dois elementos consecutivos do *array* é agora de **um só byte** e não de 4 bytes (caso do *array* de inteiros).

**Supor** que o registo **\$s0** já está inicializado com o endereço do *array* **chararr**.

## 2 - Exemplo *lb/sb* - Array de Bytes (2)

```

char chararr[10]; // bytes (com bit de sinal = 0)
int i;
for (i=0; i != 10; i = i + 1)
    chararr[i] = chararr[i] - 32;

# $s0 = array base address = chararr = &chararr[0]
# $s1 = i
addi $s1, $0, 0           # i = 0
addi $t0, $0, 10          # $t0 = 10
# for loop
loop:
beq $s1, $t0, done        # if (i==10) done
# $t1 = chararr + i = &chararr[i]
# não é necessário multiplicar o valor de i ($s1), porquê?
add $t1, $s1, $s0          # $t1 = address of chararr[i]
lb $t2, 0($t1)             # $t2 = chararr[i]
addi $t2, $t2, -32         # conv_to_upcase: $t2 = $t2 - 32
sb $t2, 0($t1)             # chararr[i] = chararr[i]-32
addi $s1, $s1, 1            # i = i + 1
j loop                      # repeat
done:

```

Note-se a utilização das instruções *lb* e *sb* bem vez de *lw* e *sw*.

## 3 - Funções (1) - Introdução

### Definição

- As Linguagens de Alto-Nível usam *funções* (*procedures* ou *subrotinas*) para **estruturar** um programa em módulos reutilizáveis e ainda para aumentar a **clareza** do código.

### Argumentos e Retorno

- As funções possuem entradas, os **argumentos**, e uma saída, o valor de **retorno**.

### Caller e Callee

- Quando uma função (*caller*) invoca outra (*callee*) é necessária uma convenção (conjunto de regras) para a passagem dos argumentos e para a recolha do valor retorno devolvido pela função.

### 3 - Funções (2) - Caller e Callee através de Exemplo

A função **main** invoca a função **sum** para calcular a soma de **a + b**. **main (caller)** passa os argumentos **a** e **b** e recebe o resultado devolvido pela função **sum (callee)**.

```
int sum(int a, int b);
int main() {
    int y;
    y = sum(42, 7);
    ... // y = 49
    return 0;
}

int sum(int a, int b){
    return (a + b);
}
```

- **Caller:** função Invocadora (**main**)
- **Callee:** função Invocada (**sum**)

### 3 - Funções (3) - Procedimento de Invocação e Retorno

- **Caller (Invocadora):**
  - Passa os **argumentos** à **Callee**
  - 'Salta' para o código da **Callee**
- **Callee (Invocada) :**
  - Usa os argumentos para **Executar** o código da função
  - **Devolve** o resultado à **Caller**
  - **Regressa** ao código donde foi chamada
  - **Não deve alterar** registo ou memória necessários à **Caller**.

### 3 - Funções (4) - Instruções e Convenções MIPS

3.1 Funções - Convenções MIPS

- **Instruções**

- **Invocar** uma função: **jump and link (jal)**  
(*Caller*: executa **jal <Callee>**)
- **Retornar** duma função: **jump register (jr)**  
(*Callee*: executa **jr \$ra**)

- **Convenções**

- **Argumentos:** **\$a0 - \$a3**  
(*Caller* passa **\$a0..\$a3** à *Callee*)
- **Valor de Retorno:** **\$v0**  
(*Callee* devolve **\$v0** à *Caller*)

### 3 - Funções (5) - Instruções **jal** e **jr**

<pre> int main() {     simple();     a = b + c;     return 0; }  void simple() {     return; } </pre>	<pre> 0x00400200 main: jal simple → 0x00400204           add \$s0, \$s1, \$s2 ... 0x00401020 simple: jr \$ra  <b>jal simple</b>: 'salta' para <b>simple</b> e 'liga' <b>\$ra</b> = PC + 4 = 0x00400204  <b>jr \$ra</b>:   'salta' para o endereço contido             em <b>\$ra</b> (0x00400204)              (i.e., regressa ao ponto após a <b>jal</b>)  <b>\$ra</b> - return address </pre>
---	---

**void** - significa que a função 'simple' não devolve qualquer valor.

### 3 - Funções (6) - Argumentos e Retorno - Código C

A função `diffofsums` é invocada com quatro argumentos e devolve o resultado em `$v0`.

A função `caller` coloca os argumentos nos registos `$a0-$a3`.

A função `callee` devolve o resultado no registo `$v0`.

```
int main(){
    int y;
    ...
    y = diffofsums(2, 3, 4, 5); // 4 arguments
    ...
}

int diffofsums(int f, int g, int h, int i){
    int result;
    result = (f + g) - (h + i);
    return result;           // return value
}
```

### 3 - Funções (7) - Argumentos e Retorno - Código ASM

<pre># \$s0 = y main:     ...     addi \$a0, \$0, 2      # arg0 (f) = 2     addi \$a1, \$0, 3      # arg1 (g) = 3     addi \$a2, \$0, 4      # arg2 (h) = 4     addi \$a3, \$0, 5      # arg3 (i) = 5     → jal diffofsums    # call Function     add \$s0, \$v0, \$0      # y = returned value     ...  # \$s0 = result diffofsums:     add \$t0, \$a0, \$a1    # \$t0 = f + g     add \$t1, \$a2, \$a3    # \$t1 = h + i     sub \$s0, \$t0, \$t1    # result = (f + g) - (h + i)     add \$v0, \$s0, \$0      # put return value in \$v0     → jr \$ra             # return to caller</pre>	<b>main</b> coloca os argumentos nos registos <code>\$a0-\$a3</code> . <b>diffofsums</b> devolve o resultado no registo <code>\$v0</code> .
--	--

### 3 - Funções (8) - Argumentos e Retorno - Código ASM\_2

```
# $s0 = y
main:
    ...
    addi $a0, $0, 2      # arg0 (f) = 2
    addi $a1, $0, 3      # arg1 (g) = 3
    addi $a2, $0, 4      # arg2 (h) = 4
    addi $a3, $0, 5      # arg3 (i) = 5
    jal diffofsums       # call Function
    add $s0, $v0, $0      # y = returned value
    ...

# $s0 = result; isto não é necessário!
diffofsums:
    add $t0, $a0, $a1    # $t0 = f + g
    add $t1, $a2, $a3    # $t1 = h + i
    sub $v0, $t0, $t1    # $v0 = (f + g) - (h + i)
    #add $v0, $s0, $0    # put return value in $v0
    jr $ra               # return to caller
```

O código de *diffofsums* podia ser simplificado, mas esse não o ponto, por agora ☺.

### 3 - Funções (9) - Salvaguarda de Registros - O Problema

```
# $s0 = result
diffofsums:
    add $t0, $a0, $a1    # $t0 = f + g
    add $t1, $a2, $a3    # $t1 = h + i
    sub $s0, $t0, $t1    # result = (f + g) - (h + i)
    add $v0, $s0, $0      # put return value in $v0
    jr $ra               # return to caller
```

#### diffofsums

**A**lterou 3 registos: **\$t0**, **\$t1** e **\$s0**

**P:** E se a função **main** também usar esses registos?

**R:** Podem (**main** e ou **diffofsums**) usar o **stack** (?) para salvaguardar temporária/ o conteúdo dos registos.