

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**)

A. Nunes da Cruz / DETI - UA

Abril / 2018

1 - Array (1) - Uso e Características

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.

Caraterísticas

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

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

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

1/21

1. Acesso a Arrays

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
```

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]** noutra 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.

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

Main Memory

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.
- Preferencial/, 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

Size = 1000; Índice: 0..999

Address	Data
23B8FF9C	array[999]
23B8FF98	array[998]
⋮	⋮
23B8F004	array[1]
23B8F000	array[0]

Main Memory

Endereço-Base = 0x23B8F000

© 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:

```

Address	Data
23B8FF9C	array[999]
23B8FF98	array[998]
⋮	⋮
23B8F004	array[1]
23B8F000	array[0]

Main Memory

```

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

- 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 0x20₁₆ (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	Q	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: **lbu** e **lb**.

lbu - load byte unsigned

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

lb - load byte

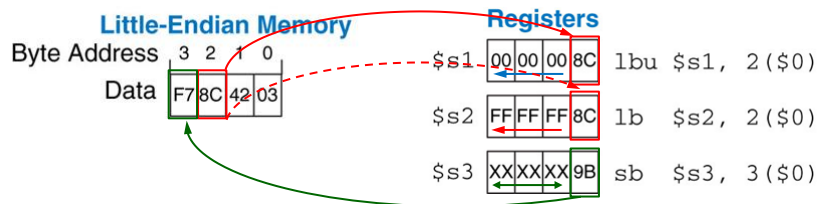
- faz a extensão para 32-bits **com o bit de sinal do byte**.

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): **lhu**, **lh** 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 ☹...

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

10/21

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**.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

11/21

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), porque?
    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 em vez de lw e sw.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

12/21

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.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

13/21

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** registos 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*)

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

16/21

3 - Funções (5) - Instruções jal e jr

```
int main() {
    simple();
    a = b + c;
    return 0;
}

void simple() {
    return;
}
```

```
0x00400200 main:  jal  simple
→ 0x00400204      add  $s0, $s1, $s2
...
0x00401020 simple: jr  $ra
```

jal simple : 'salta' para **simple** e 'liga'
\$ra = PC + 4 = 0x00400204

jr \$ra : 'salta' para o endereço contido
em \$ra (0x00400204)

(i.e., regressa ao ponto após a **jal**)

\$ra - return address

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

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

17/21

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 ...</pre>	<p><code>main</code> coloca os argumentos nos registos <code>\$a0-\$a3</code>. <code>diffofsums</code> devolve o resultado no registo <code>\$v0</code>.</p>
--	---

```
# $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
```

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
...
```

main coloca os argumentos nos registos \$a0-\$a3.
diffofsums devolve o resultado no registo \$v0.

```
# $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 a agora ☺.

3 - Funções (9) - Salvaguarda de Registos - 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

Alterou 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 salvar temporária/ o conteúdo dos registos.