# <u>Introdução à Arquitetura de Computadores</u>



# Assembly 3: Arrays e Funções

#### Comparação de grandezas (<, >, <= e >=)

• Instrução slt (set on less than) e slti, sltiu

#### Arrays - Acesso a elementos

- Array de inteiros; Instruções lw e sw
- Código ASCII; Carateres e bytes
- Array de bytes: Instruções lb, lbu e sb
  - Extensão de byte para 32bits

#### **Funções**

- Invocação e Retorno: instruções jal e jr
- Convenção de Uso de Registos:
  - Passagem de argumentos (\$a0-\$a3)
  - Retorno de valor (\$v0)
  - Efeitos colaterais

A. Nunes da Cruz / **DETI - UA** 

Maio / 2021

#### 1 - Comparação: Set on Less Than (slt) - (1)

#### A instrução slt

(...continuação da última aula)

Até aqui usámos só as instruções **beq** e **bne** para testar a igualdade ou a desigualdade e saltar para um dado *label*.

Existe ainda a instrução sit para comparar grandezas.

**Sintaxe: slt** \$at, \$t1, \$t2 # \$at = (\$t1 < \$t2)?1:0

Significado: \$at é igual a '1' se \$t1 < \$t2 ou

igual a '0' no caso contrário.

Uso: slt é sempre seguida dum *beq/bne* para

testar o resultado da comparação (\$at).

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do µP MIPS

#### 1 - Comparação: <u>S</u>et on <u>L</u>ess <u>T</u>han (slt) - (2) - bge, etc

### Pseudo-instruções: bge, ble, bgt, blt,...

Todas as pseudo-instruções de 'comparação de grandeza e salto', são convertidas em instruções nativas, pelo *Assembler*, através da instrução *slt*.

#### **Exemplo:**

```
bge $t1, $t2, LABEL # jump if $t1 >= $t2
```

#### Conversão:

```
slt     $at, $t1, $t2     # $at = ($t1 < $t2) ? 1 : 0
beq     $at, $0, LABEL     # jump if $at = 0</pre>
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do µP MIPS

2/26

### 1 - Comparação: Set on Less Than (slt) - (3) - tipo-R

```
C Code
                              MIPS assembly code
// add the powers of 2
                              \# \$s0 = i, \$s1 = sum
// from 1 to 100
                                     addi $s1,$0,0
                                                      \# sum = 0
int sum = 0;
                                     addi $s0,$0,1
                                                      \# i = 1
int i;
                                    addi $t0,$0,101 # $t0 = 101
                                    # bge $s0,$t0,done # pseudo-instr.
for (i=1; i < 101;i = i*2) {</pre>
  sum = sum + i;
                              loop: slt $t1,$s0,$t0 # $t1 = ($s0<$t0)?1:0
                                    beq $t1,$0,done # if($t1==0)done
                                     add $s1,$s1,$s0 # sum = sum + i
O loop termina quando i >=101
                                     \$11 \$0,\$0,1 # i = i*2
                                          loop
                                                          $t1 = 1 \text{ if } i < 101
```

A instrução *slt* seguida do *beq* implementa a pseudo-instrução *bge*. De facto, no MARS, podemos usar diretamente *bge* em vez de *slt* + *beq*!

addiu \$9,\$0,0x0000000a	2: main:	li \$t1, 10
addiu \$10,\$0,0x00000009	3:	li \$t2, 9
slt \$1,\$9,\$10	4:	bge \$t1, \$t2,skip
beq \$1,\$0,0x00000001		
addiu \$11,\$0,0xffffff83	5:	li \$t3, -125
nop	6: skip:	nop

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do μP MIPS

#### 1 - Comparação: Set on Less Than Immediate (slti) - (4) - tipo-l

```
MIPS assembly code
C Code
// add the powers of 2
                            \# \$s0 = i, \$s1 = sum
// from 1 to 100
                                  addi $s1, $0, 0
int sum = 0;
int i;
                                  addi $s0, $0, 1
                                  # addi $t0, $0, 101 # not needed
for (i=1; i < 101;i = i*2) { loop: slti $t1, $s0, 101
                                 beq $t1, $0, done | $t1 = 1 if i < 101
 sum = sum + i;
                                  add $s1, $s1, $s0
                                  sll $s0, $s0, 1
                                       loop
                            done:
```

Para além da *slt* e *slti*, existem ainda as variantes *unsigned*, *sltu* e *sltiu*, para comparar grandezas sem sinal (para converter *bgeu*, *bltu*).

#### **Exemplo:**

```
slti $t1, $0, -1 e sltiu $t1, $0, -1
```

Resultados diferentes! Porquê?

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM2: Instruções do µP MIPS

4/26

# 2 - Array (1) - Uso e Caraterísticas

#### **Array**

- É uma estrutura de dados usada para armazenar grandes quantidades de elementos do mesmo tipo (e.g., inteiro, caratere, etc).
- Os elementos ocupam posições de memória contíguas.

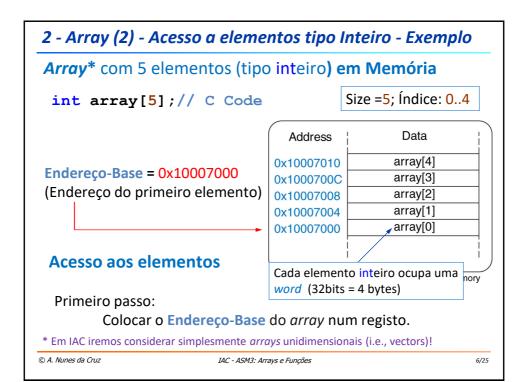
# **Propriedades**

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

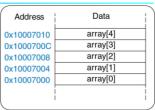
© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

<sup>\*</sup> Índice = Número de ordem do elemento no array



# 2 - Array (3) - Exemplo: Código C e Acesso em ASM



#### Procedimento de acesso (leitura/escrita)

- 1. Colocar o endereço do array num registo \$s0; [ la \$s0, array ]
- 2. Carregar o valor do elemento array[0] noutro registo \$t1; [lw \$t1, 0(\$s0)]
- 3. Neste caso, 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) ]
- **5.** Repetir os passos de 2 a 4 para o elemento array[1], ajustando o offset de 0 para 4.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

#### 2 - Array (4) - Exemplo: Acesso em ASM // C Code Address Data int array[5] ={-2, 4, 5, 123, -324}; 0x10007010 array[4] array[3] 0x1000700C array[0] = array[0] \* 8; array[2] 0x10007008 array[1] = array[1] \* 8; 0x10007004 array[1] array[0] 0x10007000 # MIPS assembly code Main Memon # \$s0 = array base address ; la \$s0,0x10007000lui \$s0, 0x1000 # 0x1000 in upper half of \$s0 ori \$s0, \$s0, 0x7000 # 0x7000 in lower half of \$s0 # array[0] \$t1, 0(\$s0) lw # \$t1 = array[0] **sll** \$t1, \$t1, 3 # \$t1 = \$t1<<3 = \$t1 \* 8 \$t1, 0(\$s0) # array[0] = \$t1 # array[1]: byte offset = 4! \$t1, 4(\$s0) # \$t1 = array[1] **sll** \$t1, \$t1, 3 # \$t1 = \$t1<<3 = \$t1 \* 8 \$t1, 4(\$s0) # array[1] = \$t1© A. Nunes da Cruz IAC - ASM3: Arrays e Funções 8/25

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

- A codificação anterior é ineficiente para arrays longos.
- Preferencial/ usam-se ciclos iterativos for, while, etc.

Exemplo: Usando um ciclo for

```
Size =1000; Índice: 0..999
                                                            Data
                                                Address
// C Code
                                                23B8FF9C
                                                          array[999]
int array[1000]; // words
                                                23B8FF98
                                                          array[998]
int i;
  for (i=0; i < 1000; i++ ){</pre>
                                                23B8F004
                                                           array[1]
        array[i] = array[i] * 8;
                                                23B8F000
                                                           array[0]
  }
                                           Endereço-Base = 0x23B8F000
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

#### 2 - Array (6) - Ciclo For em ASM # \$s0 = base address, \$s1 = iAddress Data # for (i=0; i < 1000; i++ ){ 23B8FF9C array[999] # initialization code # la \$s0,0x23B80000 23B8FF98 array[998] lui \$s0, 0x23B8 # \$s0 = 0x23B80000ori \$s0, \$s0, 0xF000 # \$s0 = 0x23B8F000 addi \$s1, \$0, 0 # i = 023B8F004 array[1] addi \$t2, \$0, 1000 # \$t2 = 100023B8F000 array[0] # for loop loop: slt \$t0, \$s1, \$t2 # i < 1000? Main Memory 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] # \$t1 = array[i] \* 8 sll \$t1, \$t1, 3 \$t1, 0(\$t0) # array[i] = array[i] \* 8 # next element int array[1000]; // words int i: addi \$s1, \$s1, 1 # i++ for (i=0; i < 1000; i++ ){</pre> loop # } repeat j array[i] = array[i] \* 8; done: © A. Nunes da Cruz IAC - ASM3: Arrays e Funções

# 3 - Carateres e Bytes (1) - Código ASCII

American Standard Code for Information Interchange (ASCII)

Cada caratere (de texto) é representado pelo valor (único) de um *byte* 

Exemplos: 'S' = 0x53, 'a' = 0x61, 'A' = 0x41
 A diferença entre as minúsculas ('a') e as maiúsculas ('A') é igual a 0x20 (32)

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

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

## 3 - Carateres e Bytes (2) - Tabela ASCII

#	Char	#	Char	#	Char	#	Char	#	Char	#	Char
20	space	30	0	40	@	50	Р	60	`	70	р
21	!	31	1	41	А	51	Q	61	a	71	q
22		32	2	42	В	52	R	62	b	72	r
23	#	33	3	43	С	53	S	63	С	73	S
24	\$	34	4	44	D	54	Т	64	d	74	t
25	%	35	5	45	Е	55	U	65	е	75	u
26	&	36	6	46	F	56	٧	66	f	76	٧
27		37	7	47	G	57	W	67	g	77	W
28	(	38	8	48	Н	58	Х	68	h	78	х
29	)	39	9	49	I	59	Υ	69	i	79	У
2A	*	3A	:	4A	J	5A	Z	6A	j	7A	z
2B	+	3B	;	4B	K	5B	Г	6B	k	7B	{
2C	,	3C	<	4C	L	5C	\	6C	1	7C	
2D	-	3D	=	4D	М	5D	]	6D	m	7D	}
2E		3E	>	4E	N	5E	^	6E	n	7E	~
2F	/	3F	?	4F	0	5F	_	6F	0		

<sup>\*</sup>Todos os bytes ASCII têm o bit de sinal igual a zero.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

12/25

# 3 - 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.

- Para armazenar (na memória) um byte dum registo de 32-bits, existe uma só instrução: sb.
  - sb store byte
     armazena só o byte menos significativo do registo (LSB), no
     endereço (de byte) da memória, e ignora os restantes bytes.

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

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

## 3 - Instruções Load/Store Byte (2)

```
Byte Address 3 2 1 0 0x8C | Ss1 00 00 00 8C | 1bu $s1,2($0) |

Data | F78C 42 03 | $s2 | FFFFFF 8C | 1b $s2,2($0) |

0x9B $s3 | XXXXXX 9B | $sb $$s3,3($0)
```

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

- \$\$2, 2 (\$0) carrega o byte 0x8C, do endereço 2, no LSB do registo \$\$2 e preenche com 1's (bit sinal) os restantes 3 bytes.
- \$\\$\\$\$, 3 (\$\\$0) armazena o byte (LSB) 0x9B do registo \$\\$3, no endereço 3, da memória, substituindo o byte 0xF7 que lá se encontrava, 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

14/25

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

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

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

### 3 - Exemplo Ib/sb - Array de Bytes (2)

```
char chararr[10]; // bytes (com bit de sinal = 0)
                   int i:
                   for (i=0; i != 10; i++ )
                    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
     beq $s1, $t0, done
                               # if (i==10) done
     # $t1 = chararr + i = &chararr[i]
    # não é necesário multiplicar o valor de i ($s1), porquê?
     add $t1, $s1, $s0  # $t1 = address of chararr[i]
          $t2, 0($t1)
                             # $t2 = chararr[i]
     addi $t2, $t2, -32
                             # conv_to_upcase: $t2 = $t2 - 32
          $t2, 0($t1)
                              # chararr[i] = chararr[i]-32
     addi $s1, $s1, 1
                              # i++
          for
                               # repeat
   done:
           Note-se ainda a utilização das instruções lb e sb em vez de lw e sw.
© A. Nunes da Cruz
                           IAC - ASM3: Arrays e Funções
                                                                    16/25
```

# 4 - Funções (1) - Introdução

#### Definição

• As Linguagens de Alto-Nível usam *funções* (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 (ou parâmetros), 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

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

```
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);
}
```

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

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

18/25

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

# Caller (Invocadora)

- Passa os **argumentos** à *Callee*
- 'Salta' para o código da Callee
- Usa (ou não) o resultado devolvido

# 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.

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

### 4 - Funções (4) - Instruções e Convenção MIPS

# Instruções

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

# Convenção

- 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

20/25

# 4 - Funções (5) - Instruções MIPS: jal e jr

```
int main() {
                    ► 0x00400200 main: jal simple
  simple();
                   → 0x00400204
                                           add $s0, $s1, $s2
  a = b + c;
  return 0;
                     # no return value!
                  → 0x00401020 simple:jr $ra
void simple(){
  return;
                  jal simple : 'salta' (jump) para simple e 'liga' (link)
                             $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

## 4 - 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 value
 return result;
```

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções

22/25

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

```
main coloca os argumentos nos registos $a0-$a3;
         \# \$s0 = y
                           diffofsums devolve o resultado no registo $v0.
         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, $a1 # <math>$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
© A. Nunes da Cruz
                           IAC - ASM3: Arrays e Funções
                                                                  23/25
```

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

```
main coloca os argumentos nos registos $a0-$a3;
         \# \$s0 = y
                            diffofsums devolve o resultado no registo $v0.
         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, $a1 # <math>$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
                                 # return to caller
O código de diffofsums podia ser simplificado, mas esse não o ponto, por agora ©.
© A. Nunes da Cruz
                            IAC - ASM3: Arrays e Funções
                                                                    24/25
```

# 4 - 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 três registos: $t0, $t1 e $s0!
```

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

R: main e/ou diffofsums podem salvaguardar temporaria/ o conteúdo dos registos na *stack*, permitindo a respectiva reutilização.

próxima aula: stack

© A. Nunes da Cruz

IAC - ASM3: Arrays e Funções