### ESCOLA POLITÉCNICA DA UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO



# Experiência 4

Relatório

Turma: 02

25/04/2023

Nome	Número USP
Natanael Magalhães Cardoso	8914122
Tomas Gorescu Caldeira	9300881

### 4.5.1 - Assignments with operands in memory

Assume an array of 25 words. A compiler associates variables x and y with registers r0 and r1, respectively. Assume that the base address for the array is located in r2. Translate this C statement/assignment using the post-indexed form: x = array[5] + y

#### Forma Pós-indexada

A listagem abaixo mostra o programa implementado na forma pré-indexada

```
text
 global main
main:
LDR r2, =array
MOV r1, #1
```

Para a escrita do problema acima de maneira pós-indexada fizemos uma leitura da memória anterior à solicitada, para preparar o registrador r0 com o endereço de array[5]. Dessa maneira podemos treinar o funcionamento de acessos pós-indexados para "preparar" o próximo acesso a memória.

#### Forma pré-indexada

A listagem abaixo mostra o programa implementado na forma pré-indexada

```
@ Item 4.5.1
@ na forma pré-indexada
@ Lista de Registradores
@ r1 : valor y na operação acima
@ r2 : endereço base do array
@ r3 : posição do array a ser acessada
@ r0 : resultado final da operação
@ Instruções de uso
@ arm build ex_4_5_1_pre.s (montagem)
@ arm debug (depuração)
.text
global main
main:
LDR r2, =array @ r2 = array
MOV r1, #1
MOV r3, #5
LDR r0, [r2, r3, LSL #2] @ r0 = array[5]
fim:
SWI 0x123456
```

```
array:
.word 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17,
18, 19
.space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
```

Para a escrita do problema acima de maneira pré-indexada, podemos acessar a posição diretamente. No caso, salvamos a constante 5 em r3 e fizemos um LSL #2, que equivale a multiplicar por 4, para pularmos 5 words, passando de array[0] para array[5].

Me parece que em situações de acesso direto a uma posição da memória, a notação pré-fixada é mais direta.

### 4.5.2 - Loads and Stores

Assume an array of 25 words. A compiler associates y with r1. Assume that the base address for the array is located in r2. Translate this C statement/assignment using the post-indexed form:

```
array[10] = array[5] + y
Now try it using the pre-indexed form.
```

#### Forma pós-indexada

A listagem abaixo mostra a implementação do programa usando a forma pós-indexada

```
globl main
main:
LDR r1, =100
LDR r2, =arr
```

```
ADD r2, r2, r8, LSL #2 @ calcula a posição de memória relativa ao índice 5 (r8) do vetor

LDR r7, [r2], r8, LSL #2 @ carrega valor de arr[5] no reg. de trabalho e desloca r2 para próximo índice

ADD r7, r7, r1 @ adiciona o valor de y em r7

STR r7, [r2], #0 @ armazena o valor de r7 em arr[10]

SWI 0x0 @ termina o programa

.data

arr: .word

0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19,20,21,22,23,24
.space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
```

As figuras abaixo mostram os valores do array antes e após a execução do algoritmo implementado, respectivamente. É notado que o valor arr[10] na segunda figura apresenta o valor esperado.

```
Q = - 0
                                         natan@asus: ~/repos/poli/lab-processadores/exp04
                 0×1
r0
                                                                              0x64
                                                                                                     100
r2
r4
                 0x30028
                                         196648
                                                                                                     66540
                                                                              0x103ec
                                         1073283072
                 0x3ff90000
                                                                              0x1
                                                                              0x3ffff048
                                                                                                     1073737800
r6
                  0x2ff14
                                         196372
                                                                              0x3fffed78
                                                                                                     1073737080
r8
                 0x5
                                                             r9
                                                             r11
                                                                              0x2ff14
                                                                                                     196372
r12
                 0x3ff90000
                                         1073283072
                                                                              0x407ffcf0
                                                                                                     0x407ffcf0
                                                             SD
                 0x3fe1e3f8
                                         1071768568
                                                                                                     0x103f8 <main+12>
                                                                              0x103f8
               LDR r8,
             ADD r2, r2, r8, LSL #2
               LDR r7, [r2], r8, LSL
ADD r7, r7, r1
        29
        30
               STR r7, [r2],
SWI 0x0
                               #0
        32
remote Thread 1.90472 In: main
                                                                                                       L28 PC: 0x103f8
(gdb) x/25 &arr
                                             3
7
11
15
                                    14
                          17
21
                                             19
23
                 20
24
0x30088:
(gdb)
```

```
Q = - 0
                                              natan@asus: ~/repos/poli/lab-processadores/exp04
 r0
                   0x1
                                                                                                                100
                                                                   r1
r3
r5
r7
r9
                                                                                      0x64
 r2
r4
r6
r8
r10
                   0x30050
                                                                                                                66540
                                             196688
                                                                                      0x103ec
                    0x3ff90000
                                             1073283072
                                                                                      0x1
                                                                                      0x69
                                                                                                                _
105
                    0x2ff14
                                             196372
                    0x5
                                                                                      0x3fffed78
                                                                                                                1073737080
                    0x0
                                                                                      0x2ff14
                                                                                                                196372
                    0x3ff90000
                                             1073283072
                                                                                      0x407ffcf0
                                                                                                                0x407ffcf0
                                                                    sp
                    0x3fe1e3f8
                                             1071768568
                                                                                                                0x10408 <main+28>
                 LDR r7, [r2], r8
ADD r7, r7, r1
STR r7, [r2], #0
          29
          30
              SWI 0x0
         33
34
          35
          36
remote Thread 1.90472 In: main
                                                                                                                        PC: 0x10408
(gdb) s
(gdb) s
(gdb) s
(gdb) x/16 &arr
                                                 3
7
11
15
                                        2
6
105
                             5
9
13
                   8
0x30058:
(gdb)
                    12
                                        14
```

#### Forma pré-indexada

A listagem abaixo mostra a implementação do algoritmo na forma pré-indexada.

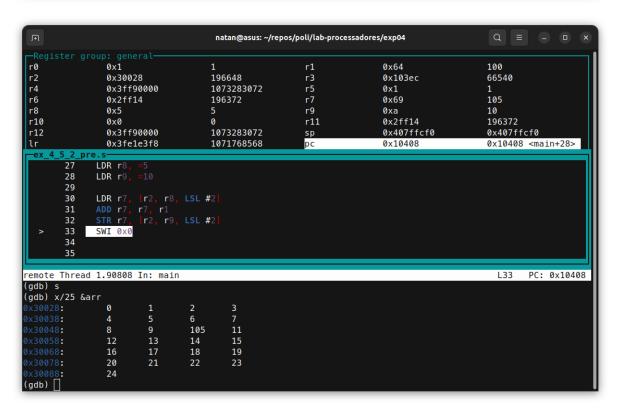
```
@ arm build ex_4_5_2_pre.s (montagem)
globl main
main:
LDR r1, =100
LDR r2, =arr
LDR r8, =5
 LDR r9, =10
LDR r7, [r2, r8, LSL #2] @ calcula a posição de memória relativa
ao índice 5 (r8) do vetor e carrega arr[5] em r7
 ADD r7, r7, r1
 STR r7, [r2, r9, LSL #2] @ calcula a posição na memória de
arr[10] e armazena o conteúdo de r7 em arr[10]
 SWI 0x0
data
 arr: .word
0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,10,11,12,13,14,15,16,17,18,19,20,21,22,23,24
space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
```

As figuras abaixo mostram os valores do vetor antes e depois da execução do programa, respectivamente. Na segunda figura, o valor de arr[10] é mostrado como o esperado.

Na implementação na forma pós-indexada, foi usada uma instrução a mais, para calcular o endereço na memória relativo ao quinto elemento do array. No entanto, foi usado um registrador a menos, pois o valor do índice de escrita já é calculado no carregamento.

Assim, neste exemplo, foi notado que uma forma não substitui a outra, mas complementa, pois cada uma implica em características diferentes em relação ao uso de recursos computacionais e a escolha entre as formas é dependente da situação e dos recursos a serem otimizados.

```
natan@asus: ~/repos/poli/lab-processadores/exp04
                                                                                                               Q = - 0
 r1
r3
r5
r7
 r0
                                                                                     0x64
                                                                                                              100
r2
r4
r6
r8
r10
                   0x30028
                                                                                                              66540
                                            196648
                                                                                     0x103ec
                   0x3ff90000
                                            1073283072
                                                                                     0x1
                                                                                     0x3ffff048
                                                                                                              1073737800
                   0x2ff14
                                            196372
                    0x5
                                                                  r9
                                                                                     0xa
                                                                                                              10
                    0x0
                                                                   r11
 r12
                    0x3ff90000
                                            1073283072
                                                                                     0x407ffcf0
                                                                                                              0x407ffcf0
                                                                   sp
                   0x3fe1e3f8
                                            1071768568
                                                                                                              0x103fc <main+16>
          27
                 LDR r8,
                 LDR 18, =3
          29
               LDR r7, [r2, r8, LSL #2]
          30
                 ADD r7, r7, r1
STR r7, [r2, r9, LSL #2
SWI 0x0
          32
          33
          34
remote Thread 1.90733 In: main
                                                                                                                L30 PC: 0x103fc
(gdb) s
(gdb) x/25 &arr
0
 x30028:
x30038:
                             1
5
9
13
17
21
                                       2
6
10
14
18
22
                                                 3
7
11
15
19
23
                   8
12
16
20
24
0x30078:
0x30088:
(gdb)
```



## 4.5.3 - Array assignment

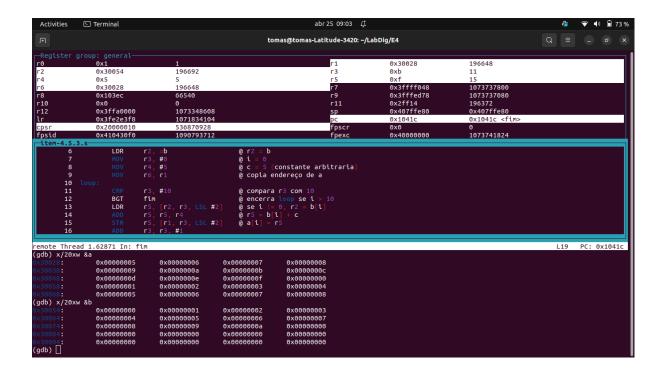
Write ARM assembly to perform the following array assignment in C: for (i = 0; i <= 10; i++) {a[i] = b[i] + c;} Assume that r3 contains i, r4 contains c, a starting address of the array a in r1, and a starting address of the array b in r2.

A listagem abaixo mostra o programa implementado

```
.text
.global main
main:
LDR
       r1, =a
LDR
       r2, =b
MOV
       r3, #0
MOV
       r4, #5
MOV
loop:
       r3, #10
CMP
BGT
       fim
       r5, [r2, r3, LSL #2] @ se i != 0, r2 = b[i]
LDR
 ADD
 STR
       r5, [r1, r3, LSL #2] @ a[i] = r5
 ADD
B loop
fim:
 SWI
       0x123456
data
a:
b:
```

```
.space 100 @ abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
.align 1 @ align to even bytes REQUIRED!!!
```

A figura abaixo mostra a tela de depuração com os valores dos vetores a e b.



## 4.5.4 - Arrays and pointers

Consider the following two C procedures, which initialize an array to zero using a) indices, and b) pointers:

```
a) init_Indices (int a[], int s) {
    int i;
    for ( i = 0; i < s; i ++)
    a[i] = 0; }</pre>
```

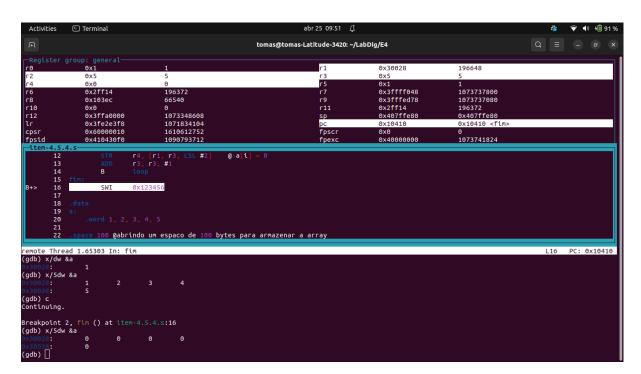
```
@ arm build ex_4_5_4_array.s (montagem)
text
global main
main:
LDR
       r1, =a
       r2, #5
MOV
MOV
      r3, #0
      r4, #0
MOV
loop:
CMP
       fim
BEQ
 STR
       r4, [r1, r3, LSL #2] @ a[i] = 0
 ADD
 В
       loop
```

```
fim:
SWI 0x123456 @ termina o programa
.data
a:
.word 1, 2, 3, 4, 5

.space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
.align 1 @ align to even bytes REQUIRED!!!
```

Para o caso do array, o loop é mais próximo do que parece "natural". A condição de parada do loop é a comparação entre o índice *i*, armazenado em r; e a constante s, armazenada em r.

A cada iteração, salvamos a constante 0 em a, usando o índice multiplicado por 4 para chegar ao endereço correto na iteração.



```
b) init_Pointers (int *a, int s) {
    int *p;
    for (p = &array[0]; p < &array[s]; p++)
    *p = 0; }</pre>
```

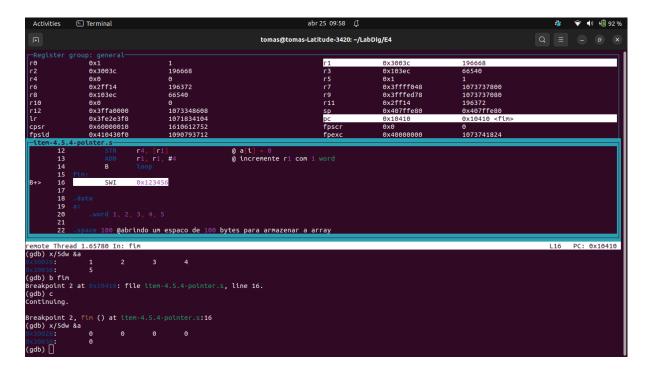
```
@ Instruções de uso
@ arm build ex_4_5_4_pointer.s (montagem)
@ arm debug (depuração)
.text
.global main
main:
LDR
      r1, =a
MOV
      r2, #5
MOV
      r4. #0
ADD
      r2, r1, r2, LSL #2 @ r2 = &array[s]
loop:
CMP
BEQ
     fim
     r4, [r1]
STR
ADD
B loop
fim:
SWI
      0x123456 @ termina o programa
a:
```

```
.word 1, 2, 3, 4, 5
.space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
.align 1 @ align to even bytes REQUIRED!!!
```

Já o caso do ponteiro, parece mais intuitivo no assembly do que no C, já que os endereços já são variáveis declaradas. Ao invés de compararmos índices e a constante, precisamos comparar 2 endereços de memória.

Para isso, precisamos calcular o endereço de array[s]. Para isso, somamos 4\*s ao endereço inicial do array.

No loop, ao invés de somar 1 a um índice, somamos 4 ao endereço inicial de array.



### 4.5.5 - The Fibonacci sequence

Nesse item, aproveitamos o problema para nos aprofundarmos nos estudos dos loads e dos stores.

O algoritmo começa inicializando o array de resultados do fibonacci. O único parâmetro recebido deve ser o número de iterações a serem realizadas. Fora do loop, salvamos F(0) e F(1) na memória. A cada iteração, carregamos da memória f(n-2) e f(n-1), calculamos f(n) e o salvamos na memória.

```
text
global main
main:
 ldr
       r0, =fibonaci @ carrega array em r0
mov
       r1, #10
mov
       r2, #0
mov
mov
       r3, #1
       r2, [r0]
 str
       r3, [r0, #4]
 str
 sub
loop:
 ldr
       r2, [r0]
       r0, r0, #4
 add
       r3, [r0]
 ldr
```

```
add r4, r3, r2 @ soma os dois
str r4, [r0, #4] @ guarda r4 em r0
subs r1, r1, #1 @ decrementa contador
bne loop @ se contador =1, para, se não continua
b fim
fim:
swi 0x0 @resultado final em r4

.data
fibonaci:
.word 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0
.space 100 @abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
.align 1 @ align to even bytes REQUIRED!!!
```

O print abaixo demonstra o funcionamento do algoritmo para o cálculo de F(10):

```
♥ ♦) ∮0 81 %
                                                                                                                     abr 25 09:31 📫
 Activities 🕒 Terminal
                                                                                                 tomas@tomas-Latitude-3420: ~/LabDig/E4
                                                                                                                                             55
1073737800
                                                                                                           0x3ffff048
                                                                                                           0x37FFF048
0x0
0x407ffe80
0x60000010
0x40000000
0x3515f021
                                                                                                                                            0
0x407ffe80
1610612752
1073741824
890630177
                                                                                                                                                                                                                               196372
1071834104
                                                                                                      incrementa "ponteiro"
carrega segundo da soma em r3
soma os dois
guarda r4 em r0
                                                                                                      decrementa contador
se contador =1, para, se não continua
                                                          fim
                                                                                                 @resultado final em r4
Breakpoint 1, fim () at item-4.5.5.s:23 (gdb) x/16xw &fibonaci
(gdb) x/16dw &fi
gdb) 🛚
```

### 4.5.6 - The nth Fibonacci number

See The Fibonacci sequence and write ARM assembly to compute f(n). Start with r1 = n. At the end of the program, r0 = f(n).

O algoritmo é quase igual ao anterior, mas escreve o resultado final em R0 ao final da execução.

```
@ arm debug (depuração)
text
global main
main:
 ldr
       r0, =fibonaci @ carrega array em r0
       r5, r0
mov
       r1, #10
mov
mov
       r2, #0
mov
       r2, [r0]
 str
       r3, [r0, #4]
 str
 sub
       r1, r1, #1
loop:
 ldr
       r2, [r0]
       r0, r0, #4
 add
 ldr
       r3, [r0]
```

```
add
     r4, [r0, #4] @ guarda r4 em r0
str
subs r1, r1, #1 @ decrementa contador
     loop
bne
b
     fim
fim:
mov
swi
.data
fibonaci:
.word 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0
space 100 @ abrindo um espaco de 100 bytes para armazenar a array
align 1 @ align to even bytes REQUIRED!!!
```

No exemplo utilizado abaixo, para F(10), podemos ver o resultado final (55), armazenado no registrador R0

