

Bài thực hành số 7

Lớp: 139365 – Học phần: Thực Hành Kiến Trúc Máy Tính
Đào Minh Nhật – 20215107

Assignment 1:

Code:

```
1  #Lab7, Assignment 1
2  .text
3  main:
4      li $a0,-5
5      jal abs
6      nop
7      add $s0, $zero, $v0
8
9      li $v0,10
10     syscall
11 endmain:
12
13 abs:
14     sub $v0,$zero,$a0
15     bltz $a0,done
16     nop
17     add $v0,$a0,$zero
18 done:
19     jr $ra
```

Giải thích:

Dòng 4: a0 là giá trị đầu vào

Dòng 5 : Thực hiện gọi tới hàm abs và đồng thời lưu trữ địa chỉ của lệnh tiếp theo (dòng số 6) vào thanh \$ra.

Bkpt	Address	Code	Basic	Source
	0x00400000	0x2404ffff	addiu \$4,\$0,0xffff...	4: li \$a0,-5
	0x00400004	0x0c100006	jal 0x00400018	5: jal abs
	0x00400008	0x00000000	nop	6: nop
	0x0040000c	0x00028020	add \$16,\$0,\$2	7: add \$s0, \$zero, \$v0
	0x00400010	0x2402000a	addiu \$2,\$0,0x00000...	9: li \$v0,10
	0x00400014	0x0000000c	syscall	10: syscall
	0x00400018	0x00041022	sub \$2,\$0,\$4	14: sub \$v0,\$zero,\$a0
	0x0040001c	0x04800002	bltz \$4,0x00000002	15: bltz \$a0,done
	0x00400020	0x00000000	nop	16: nop

\$sp	29	0x11111111
\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00400008
pc		0x00400018

Dòng 7 : Gán giá trị của thanh ghi \$v0 lúc này chứa kết quả cho thanh \$s0. Lúc này thanh ghi \$s0 là thanh chứa kết quả của hàm abs.

\$t5	13	0
\$t6	14	0
\$t7	15	0
\$s0	16	5
\$s1	17	0

Dòng 9 10 : Kết thúc chương trình.

Dòng 14 : $v0 = -a0$

Dòng 15 : Nếu mà $a0 < 0$ thì jum tới done, lúc này thanh ghi \$v0 chứa kết quả.

Dòng 17 : Ngược lại trường hợp $a0 > 0$ thì gán luôn giá trị của $a0$ vào thanh ghi \$v0.

Dòng 19 : Thực hiện jum tới địa chỉ đã được lưu trong thanh \$ra là dòng 6.

Assignment 2

Code :

```

1  #Lab 7, Assignment 2
2  .text
3  main:  li $a0, 4
4         li $a1, 7
5         li $a2, 11
6         jal max
7         nop
8  endmain:
9
10 max:   add $v0,$a0,$zero    #copy (a0) in v0; largest so far
11        sub $t0,$a1,$v0     #compute (a1)-(v0)
12        bltz $t0,okay       #if (a1)-(v0)<0 then no change
13        nop
14        add $v0,$a1,$zero    #else (a1) is largest thus far
15
16 okay:  sub $t0,$a2,$v0     #compute (a2)-(v0)
17        bltz $t0,done       #if (a2)-(v0)<0 then no change
18        nop
19        add $v0,$a2,$zero    #else (a2) is largest overall
20
21 done:  jr $ra              #return to calling program

```

Giải thích :

Dòng 3-5 : Nhập 3 số nguyên

Dòng 6: Thực hiện gọi tới hàm max và đồng thời lưu trữ địa chỉ của lệnh tiếp theo (dòng số 7) vào thanh \$ra

Bkpt	Address	Code	Basic	Source
	0x00400000	0x24040004	addiu \$4,\$0,0x00000...	3: main: li \$a0, 4
	0x00400004	0x24050007	addiu \$5,\$0,0x00000...	4: li \$a1, 7
	0x00400008	0x2406000b	addiu \$6,\$0,0x00000...	5: li \$a2, 11
	0x0040000c	0x0c100005	jal 0x00400014	6: jal max
	0x00400010	0x00000000	nop	7: nop
	0x00400014	0x00801020	add \$2,\$4,\$0	10: max: add \$v0,\$a0,\$zero #copy (a0) in v0; largest so far
	0x00400018	0x00a24022	sub \$8,\$5,\$2	11: sub \$t0,\$a1,\$v0 #compute (a1)-(v0)
	0x0040001c	0x05000002	bltz \$8,0x00000002	12: bltz \$t0,okay #if (a1)-(v0)<0 then no change
	0x00400020	0x00000000	nop	13: nop

\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00400010
pc		0x00400014

Dòng 10: $v0 = a0$ ($v0$ là thanh ghi lưu trữ số lớn nhất. được khởi tạo bằng số đầu tiên $a0$).

Dòng 11: $t0 = a1 - v0$

Dòng 12: Nếu $t0 < 0$ tức là $a1 < v0$ thì gọi tới hàm okay ngược lại thì thực hiện tiếp dòng 13

Dòng 14: $v0 = a1 \Rightarrow$ cập nhật lại giá trị lớn nhất.

Dòng 16: $t0 = a2 - v0$

Dòng 17: Nếu $t0 < 0$ tức là $a2 < v0$ thì thực hiện hàm done (đã tìm được max)

Dòng 19: Cập nhật lại giá trị max $v0 = a2$

Dòng 20: Thực hiện lệnh mà địa chỉ đã được lưu ở trong thanh ghi \$ra.

Kết quả:

\$zero	0	0
\$at	1	0
\$v0	2	4
\$v1	3	0
\$a0	4	4
\$a1	5	7
\$a2	6	11
\$a3	7	0
\$t0	8	3
\$t1	9	0

Assignment 3

Code:

```

1  #Lab 7, Assignment 3
2  .text
3      li $s0, 4
4      li $s1, 7
5  push:  addi $sp,$sp,-8 #adjust the stack pointer
6          sw $s0,4($sp) #push $s0 to stack
7          sw $s1,0($sp) #push $s1 to stack
8  work:  nop
9          nop
10         nop
11 pop:   lw $s0,0($sp) #pop from stack to $s0
12        lw $s1,4($sp) #pop from stack to $s1
13        addi $sp,$sp,8 #adjust the stack pointer
14

```

Giải thích:

Dòng 3-4: Khởi tạo s0, s1

\$s0	16	0x00000004
\$s1	17	0x00000007

Dòng 5: Giảm địa chỉ của ngăn xếp \$sp đi 8byte để mở rộng ngăn xếp để có thể lưu trữ s0 và s1.

\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeffc
\$s	30	0x00000000

Sau:

\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeff4
\$fp	30	0x00000000

Dòng 6-7: Lần lượt đẩy s0 và s1 vào trong ngăn xếp.

+ Giá trị \$s0 được lưu trữ tại địa chỉ 4(\$sp)

[illegible]

+ Giá trị \$s1 được lưu trữ tại địa chỉ 0(\$sp)

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffe0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000007	0x00000004	0x00000000
0x7ffff000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 11-12: Lần lượt lấy giá trị ở trong ngăn xếp rồi gán vào thanh ghi \$s0, \$s1.

+ Giá trị \$s0 được lấy từ địa chỉ 0(\$sp) và được lưu trữ lại trong \$s0.

\$s0	16	0x00000007
\$s1	17	0x00000007

+ Giá trị \$s1 được lấy từ địa chỉ 4(\$sp) và được lưu trữ lại trong \$s1.

\$s0	16	0x00000007
\$s1	17	0x00000004

Dòng 13: Con trỏ ngăn xếp \$sp được điều chỉnh trở lại vị trí ban đầu bằng cách giảm địa chỉ ngăn xếp đi 8 byte và trả lại kích thước ban đầu cho ngăn xếp.

Trước:

\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeff4
\$fp	30	0x00000000

Sau:

\$gp	28	0x10008000
\$sp	29	0x7ffffeffc
\$fp	30	0x00000000

Assignment 4

Code:

```
1  #Lab 7, Assignment 4
2  .data
3      Message: .asciiz "Ket qua tinh giai thua la: "
4  .text
5  main:   jal WARP
6  print:  add $a1, $v0, $zero # $a0 = result from N!
7          li $v0, 56
8          la $a0, Message
9          syscall
10 quit:   li $v0, 10
11         syscall
12 endmain:
13
14 WARP:   sw $fp, -4($sp) #save frame pointer (1)
15         addi $fp, $sp, 0 #new frame pointer point to the top (2)
16         addi $sp, $sp, -8 #adjust stack pointer (3)
17         sw $ra, 0($sp) #save return address (4)
18         li $a0, 3 #load test input N
19         jal FACT #call fact procedure
20         nop
21
22         lw $ra, 0($sp) #restore return address (5)
23         addi $sp, $fp, 0 #return stack pointer (6)
24         lw $fp, -4($sp) #return frame pointer (7)
25         jr $ra
26 wrap_end:
27
28 FACT:   sw $fp, -4($sp) #save frame pointer
29         addi $fp, $sp, 0 #new frame pointer point to stack's top
30         addi $sp, $sp, -12 #allocate space for $fp, $ra, $a0 in stack
31         sw $ra, 4($sp) #save return address
32         sw $a0, 0($sp) #save $a0 register
33
34         slti $t0, $a0, 2 #if input argument N < 2
35         beq $t0, $zero, recursive #if it is false ((a0 = N) >=2)
36         nop
37         li $v0, 1 #return the result N!=1
38         j done
39         nop
40 recursive:
41         addi $a0, $a0, -1 #adjust input argument
42         jal FACT #recursive call
43         nop
44         lw $v1, 0($sp) #load a0
45         mult $v1, $v0 #compute the result
46         mflo $v0
47 done:   lw $ra, 4($sp) #restore return address
48         lw $a0, 0($sp) #restore a0
49         addi $sp, $fp, 0 #restore stack pointer
50         lw $fp, -4($sp) #restore frame pointer
51         jr $ra #jump to calling
52 fact_end:
53 --
```

Giải thích:

Dòng 5: Thực hiện hàm WARP (Dòng 14) đồng thời lưu trữ địa chỉ của lệnh tiếp theo (Dòng 6) vào thanh ghi \$ra = 0x00400004

Text Segment				
Bkpt	Address	Code	Basic	Source
	0x00400000	0x0c100008	jal 0x00400020	5: main: jal WARP
	0x00400004	0x00402820	add \$5,\$2,\$0	6: print: add \$a1, \$v0, \$zero # \$a0 = result from N!
	0x00400008	0x24020038	addiu \$2,\$0,0x00000...	7: li \$v0, 56
	0x0040000c	0x3c011001	lui \$1,0x00001001	8: la \$a0, Message
	0x00400010	0x34240000	ori \$4,\$1,0x00000000	
	0x00400014	0x0000000c	syscall	9: syscall
	0x00400018	0x2402000a	addiu \$2,\$0,0x00000...	10: quit: li \$v0, 10
	0x0040001c	0x0000000c	syscall	11: syscall
	0x00400020	0xafbeffff	sw \$30,0xfffffff(\$...	14: WARP: sw \$fp,-4(\$sp) #save frame pointer (1)

\$fp	30	0x00000000
\$ra	31	0x00400004
pc		0x00400020

ĐỊA CHỈ STACK \$sp = 0x7ffefffc (1)

Dòng 14: Giá trị \$fp (frame pointer) được lưu trữ tại địa chỉ -4(\$sp)

Thanh ghi \$sp:

\$sp	29	0x7ffefffc
------	----	------------

Nơi giá trị của thanh \$fp được lưu:

Data Segment								
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffe0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff00	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 15: Tạo frame pointer mới trở tới đỉnh của stack

\$sp	29	0x7ffefffc
\$fp	30	0x7ffefffc

Dòng 16: Thay đổi con trỏ trở tới stack:

\$sp	29	0x7ffefff4
\$fp	30	0x7ffefffc

ĐỊA CHỈ STACK \$sp = 0x7ffeff4 (2)

Dòng 17: Lưu trữ địa chỉ trả về (địa chỉ của lệnh printf) tại 0(\$sp)

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffe0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00400004	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff00	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 18: Khởi tạo giá trị cần tính tại \$a0. (a0 = 3)

Dòng 19: Gọi tới hàm FACT (Dòng 28) để cập nhật các giá trị vào stack. Đồng thời lưu trữ lệnh tiếp theo (Dòng 20) vào \$ra

\$sp	29	0x7ffefff4
\$fp	30	0x7ffefffc
\$ra	31	0x00400038

Bkpt	Address	Code	Basic	Source
	0x00400030	0x24040003	addiu \$4,\$0,0x00000...	18: li \$a0,3 #load test input N
	0x00400034	0x0c100013	jal 0x0040004c	19: jal FACT #call fact procedure
	0x00400038	0x00000000	nop	20: nop
	0x0040003c	0x8fbf0000	lw \$31,0x00000000(\$...	22: lw \$ra,0(\$sp) #restore return address (5)
	0x00400040	0x23dd0000	addi \$29,\$30,0x0000...	23: addi \$sp,\$fp,0 #return stack pointer (6)
	0x00400044	0x8fbefffc	lw \$30,0xfffffff(\$...	24: lw \$fp,-4(\$sp) #return frame pointer (7)
	0x00400048	0x03e00008	jr \$31	25: jr \$ra
	0x0040004c	0xafbeffc	sw \$30,0xfffffff(\$...	28: FACT: sw \$fp,-4(\$sp) #save frame pointer
	0x00400050	0x23be0000	addi \$30,\$29,0x0000...	29: addi \$fp,\$sp,0 #new frame pointer point to stack's top

Dòng 28: Lưu trữ \$fp (frame pointer) vào địa chỉ -4(\$sp)

\$fp = 0x7ffefffc

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffe0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x7ffefffc	0x00400004	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffeff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 29: Tạo frame pointer mới trở tới đỉnh của stack

\$fp = \$sp = 0x7ffefff4

\$sp	29	0x7ffefff4
\$fp	30	0x7ffefff4
\$ra	31	0x00400038

Dòng 30: Cấp cho stack 12byte dùng để lưu trữ \$fp,\$ra,\$a0

\$sp	29	0x7fffe8
\$fp	30	0x7fffeff4
\$ra	31	0x00400038

ĐỊA CHỈ STACK \$sp = 0x7fffe8 (3)

Dòng 31: Lưu trữ địa chỉ trả về dòng 20 tại 4(\$sp)

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7fffe8	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00400038	0x7fffeffc	0x00400004	0x00000000	0x00000000
0x7fff000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 32: Lưu trữ giá trị a0 = 3 tại 0(\$sp).

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7fffe8	0x00000000	0x00000000	0x00000003	0x00400038	0x7fffeffc	0x00400004	0x00000000	0x00000000
0x7fff000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff0a0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 34-35: Kiểm tra nếu a0 >= 2 thì thực hiện hàm recursive.

a0 = 3 => thực hiện hàm recursive.

Dòng 41: Giảm a0. a0 = a0 - 1 = 2.

Dòng 42: Gọi lại hàm FACT(dòng 28). Đồng thời lưu trữ địa chỉ trả về dòng 43 tại \$ra

\$sp	29	0x7fffe8
\$fp	30	0x7fffeff4
\$ra	31	0x00400080

0x0040004c	0xafbeffc	sw \$30,0xffffffc(\$..	28: FACT: sw \$fp,-4(\$sp) #save frame pointer
0x00400050	0x23be0000	addi \$30,\$29,0x0000..	29: addi \$fp,\$sp,0 #new frame pointer point to stack's top
0x00400054	0x23bdfff4	addi \$29,\$29,0xffff..	30: addi \$sp,\$sp,-12 #allocate space for \$fp,\$ra,\$a0 in stack
0x00400058	0xafbf0004	sw \$31,0x00000004(\$..	31: sw \$ra,4(\$sp) #save return address
0x0040005c	0xafa40000	sw \$4,0x00000000(\$29)	32: sw \$a0,0(\$sp) #save \$a0 register
0x00400060	0x28880002	slti \$8,\$4,0x00000002	34: slti \$t0,\$a0,2 #if input argument N < 2
0x00400064	0x11000004	beq \$8,\$0,0x00000004	35: beq \$t0,\$zero,recursive#if it is false ((a0 = N) >=2)
0x00400068	0x00000000	nop	36: nop
0x0040006c	0x24020001	addiu \$2,\$0,0x000000..	37: li \$v0,1 #return the result N!=1
0x00400070	0x08100024	j 0x00400090	38: j done
0x00400074	0x00000000	nop	39: nop
0x00400078	0x2084ffff	addi \$4,\$4,0xfffffff	41: addi \$a0,\$a0,-1 #adjust input argument
0x0040007c	0xc100013	jal 0x0040004c	42: jal FACT #recursive call
0x00400080	0x00000000	nop	43: nop

Dòng 28: lưu trữ $\$fb = 0x7fffeff4$ vào địa chỉ $-4(\$sp)$.

[illegible]

Dòng 29: Tạo frame pointer mới trở tới đỉnh của stack

```
$fp = $sp = 0x7ffefe8
```

\$sp	29	0x7ffffefe8
\$fp	30	0x7ffffefe8
\$ra	31	0x00400080

Dòng 30: Cấp cho stack 12byte dùng để lưu trữ \$fp,\$ra,\$a0.

\$sp	29	0x7ffffefdc
\$fp	30	0x7ffffefe8
\$ra	31	0x00400080

ĐỊA CHỈ STACK $\$sp = 0x7ffefdcd$ (4)

Dòng 31-32: Lưu trữ địa chỉ trả về dòng 43 tại 4(\$sp) và lưu trữ giá trị $a0 = 2$ tại 0(\$sp).

[illegible]

Dòng 34-35: Kiểm tra nếu $a_0 \geq 2$ thì thực hiện hàm recursive.

$a_0 = 2 \Rightarrow$ thực hiện hàm recursive.

Dòng 41: Giảm a0. $a0 = a0 - 1 = 1$.

Dòng 42: Gọi lại hàm FACT(dòng 28). Đồng thời lưu trữ địa chỉ trả về dòng 43 tại \$ra (tương tự trên).

Dòng 28: lưu trữ $\$fb = 0x7fffe8$ vào địa chỉ $-4(\$sp)$.

[illegible]

Dòng 29: Tạo frame pointer mới trở tới đỉnh của stack

$$\$fp = \$sp = 0x7ffefdc$$

\$sp	29	0x7ffefdc
\$fp	30	0x7ffefdc
\$ra	31	0x00400080

Dòng 30: Cấp cho stack 12byte dùng để lưu trữ \$fp,\$ra,\$a0.

\$sp	29	0x7ffefd0
\$fp	30	0x7ffefdc
\$ra	31	0x00400080

ĐỊA CHỈ STACK \$sp = 0x7ffefd0 (5)

Dòng 31-32: Lưu trữ địa chỉ trả về dòng 43 tại 4(\$sp) và lưu trữ giá trị a0 = 1 tại 0(\$sp)

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffefc0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000001	0x00400080	0x7ffefe8	0x00000002
0x7ffefe0	0x00400080	0x7ffeff4	0x00000003	0x00400038	0x7ffeffc	0x00400004	0x00000000	0x00000000
0x7fff000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff020	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff040	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff060	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7fff080	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Dòng 34-35: Kiểm tra nếu a0 >= 2 thì thực hiện hàm recursive.

a0 = 1 => thực hiện dòng 36.

Dòng 37: Trả lại kết quả với a0 = 1 => v0 = 1! = 1

Dòng 38: Thực hiện hàm done.

Dòng 47-48: Lấy ra địa chỉ trả về dòng 43 \$ra = 0x00400080 từ 4(\$sp) và giá trị a0 = 1 từ 0(\$sp).

Dòng 49: Khôi phục lại con trỏ stack trước đó là giá trị của \$fp hiện tại.

\$sp	29	0x7ffefdc
\$fp	30	0x7ffefdc
\$ra	31	0x00400080

Dòng 50: Khôi phục lại frame pointer được lưu tại -4(\$sp).

\$sp	29	0x7ffefdc
\$fp	30	0x7ffefe8
\$ra	31	0x00400080

Dòng 51: Thực hiện jum tới địa chỉ đang được lưu trong thanh \$ra. Hiện tại là địa chỉ của dòng 43.

Dòng 44: Load giá trị a0 = 2 đang lưu tại 0(\$sp) vào thanh \$v1.

$$v1 = 2$$

Dòng 45-46: Nhân v1=2 với v0=1 rồi kết quả lưu vào thanh v0

\$v0	2	0x00000002
\$v1	3	0x00000002

Dòng 47-50: Khôi phục lại \$ra = 0x00400080, \$a0 = 2, \$sp = 0x7fffe8, \$fp = 0x7fffeff4 được lấy ra từ stack.

\$sp	29	0x7fffe8
\$fp	30	0x7fffeff4
\$ra	31	0x00400080

Dòng 51: Thực hiện jum tới địa chỉ đang được lưu trong thanh \$ra. Hiện tại là địa chỉ của dòng 43.

Dòng 44: Load giá trị a0 = 3 đang lưu tại 0(\$sp) vào thanh \$v1.

$$v1 = 3$$

Dòng 45-46: Nhân v1=3 với v0=2 rồi kết quả lưu vào thanh v0

\$v0	2	0x00000006
\$v1	3	0x00000003

Dòng 47-50: Khôi phục lại \$ra = 0x00400038, \$a0 = 3, \$sp = 0x7fffeff4, \$fp = 0x7fffeffc được lấy ra từ stack.

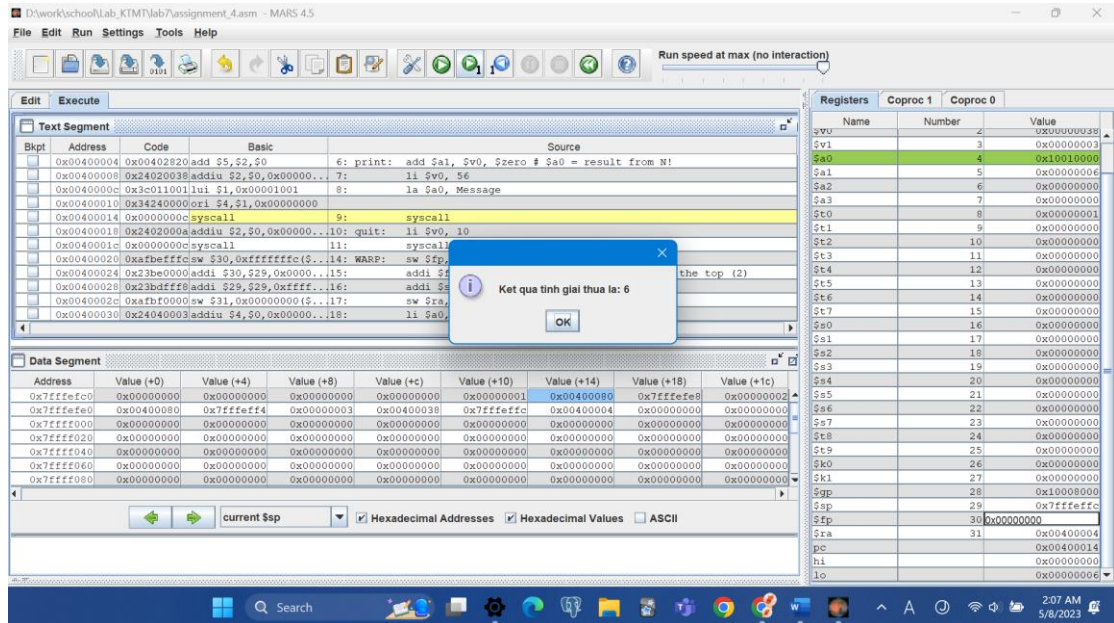
\$sp	29	0x7fffeff4
\$fp	30	0x7fffeffc
\$ra	31	0x00400038

Dòng 51: Thực hiện jum tới địa chỉ đang được lưu trong thanh \$ra. Hiện tại là địa chỉ của dòng 20.

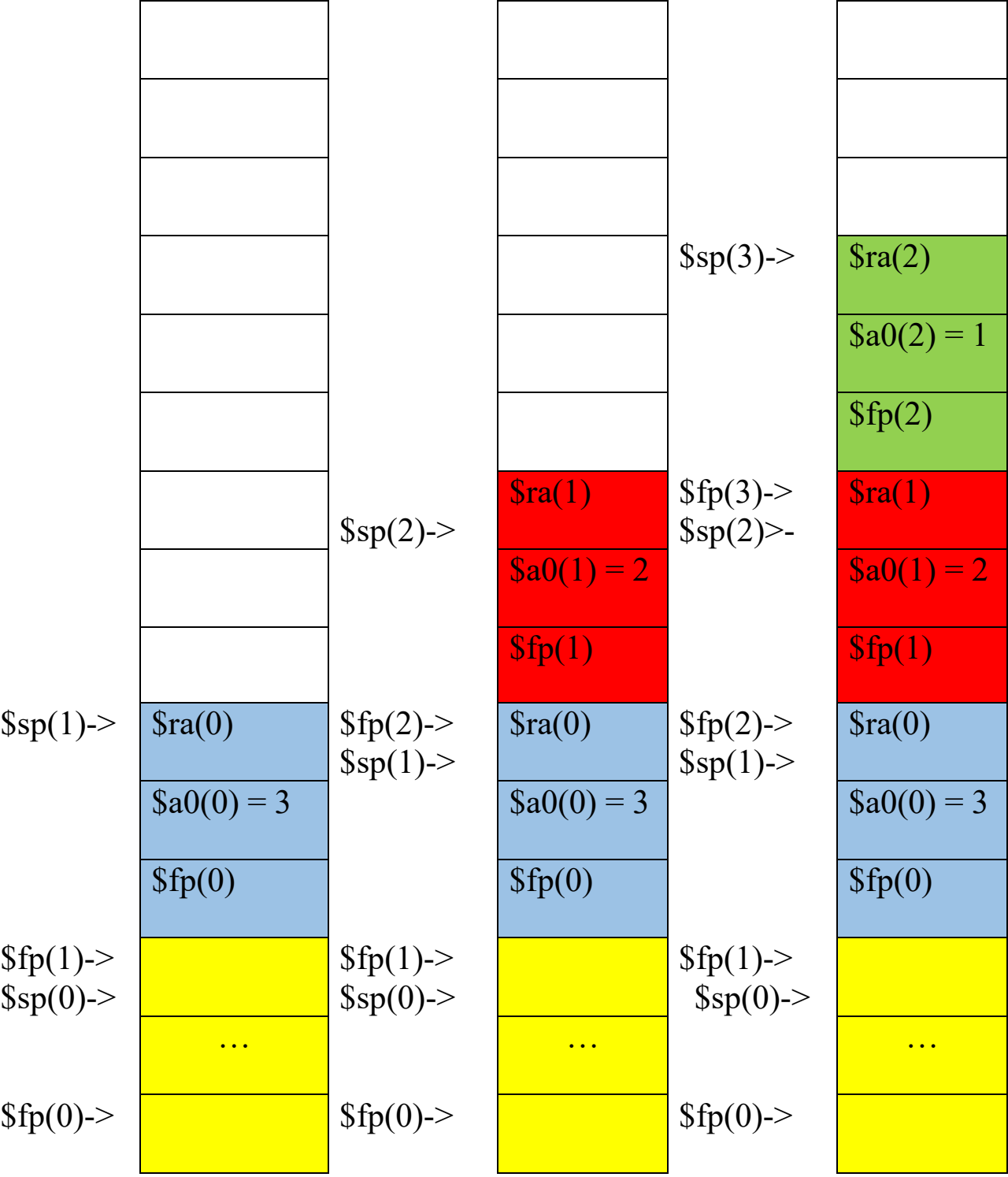
Dòng 22-24: Khôi phục lại \$ra = 0x00400004, \$sp = 0x7fffeffc, \$fp = 0x00000000

Dòng 25: Thực hiện jum tới địa chỉ đang được lưu trong thanh \$ra. Hiện tại là địa chỉ của dòng 6.

Dòng 6-9: Thực hiện in ra màn hình.



Dòng 10-11: Kết thúc chương trình.



Assignment 5

Code:

```
1  #Lab 7, Assignment 5
2  .data
3      Message1: .asciiz "Lon nhat: "
4      Message2: .asciiz "Nho nhat: "
5      space: .asciiz ", "
6      newline: .asciiz "\n"
7  .text
8  main:
9      li $s0, 1
10     li $s1, 5
11     li $s2, -3
12     li $s3, -7
13     li $s4, 7
14     li $s5, -6
15     li $s6, 9
16     li $s7, 1
17     jal MINMAX
18
19  print:
20     addi $t0, $a0, 0
21     addi $t1, $a1, 0
22     addi $t2, $a2, 0
23     addi $t3, $a3, 0
24     li $v0, 4
25     la $a0, Message1
26     syscall
```

```
27     li $v0, 1
28     addi $a0, $t2, 0
29     syscall
30     li $v0, 4
31     la $a0, space
32     syscall
33     li $v0, 1
34     addi $a0, $t3, 0
35     syscall
36     li $v0, 4
37     la $a0, newline
38     syscall
39     la $a0, Message2
40     syscall
41     li $v0, 1
42     addi $a0, $t0, 0
43     syscall
44     li $v0, 4
45     la $a0, space
46     syscall
47     li $v0, 1
48     addi $a0, $t1, 0
49     syscall
50  quit: li $v0, 10
51     syscall
```

```

52
53 MINMAX:
54     addi $sp, $sp, -8
55     sw $fp, 4($sp)
56     sw $ra, 0($sp)
57 push_to_stack:
58     addi $a0, $zero, 1000 #min
59     addi $a1, $zero, -1 #min position
60     addi $a2, $zero, -1000 #max
61     addi $a3, $zero, -1 #max position
62     addi $sp, $sp, -48
63     sw $s7, 44($sp)
64     sw $s6, 40($sp)
65     sw $s5, 36($sp)
66     sw $s4, 32($sp)
67     sw $s3, 28($sp)
68     sw $s2, 24($sp)
69     sw $s1, 20($sp)
70     sw $s0, 16($sp)
71     sw $a0, 12($sp)
72     sw $a1, 8($sp)
73     sw $a2, 4($sp)
74     sw $a3, 0($sp)
75
76     addi $t0, $zero, -1
77 loop:

77 loop:
78     addi $t0, $t0, 1 #t0 is loop counter
79     beq $t0, 8, MINMAX_done
80     jal compare
81     nop
82 j loop
83     nop
84 compare:
85     lw $a3, 0($sp)
86     lw $a2, 4($sp)
87     lw $a1, 8($sp)
88     lw $a0, 12($sp)
89     lw $t1, 16($sp) #t1 is the current value to compare
90     addi $sp, $sp, 20
91 compare_min:
92     sub $t2, $t1, $a0 #compare with min
93     slti $t2, $t2, 0
94     beqz $t2, compare_max
95     addi $a0, $t1, 0
96     addi $a1, $t0, 0
97 compare_max:
98     sub $t2, $t1, $a2 #compare with max
99     sgt $t2, $t2, 0
100    beqz $t2, compare_done
101    addi $a2, $t1, 0
102    addi $a3, $t0, 0

103 compare_done:
104    addi $sp, $sp, -16 #push results back to stack
105    sw $a0, 12($sp)
106    sw $a1, 8($sp)
107    sw $a2, 4($sp)
108    sw $a3, 0($sp)
109    jr $ra
110 MINMAX_done:
111    lw $a3, 0($sp)
112    lw $a2, 4($sp)
113    lw $a1, 8($sp)
114    lw $a0, 12($sp)
115    lw $ra, 16($sp)
116    lw $fp, 20($sp)
117    addi $sp, $sp, 24
118    jr $ra
119

```


Giải thích:

Dòng 9-16: Khai báo 8 phần tử

Dòng 17: Thực hiện hàm MINMAX (dòng 53), lưu địa chỉ lệnh tiếp theo vào thanh \$ra.

Dòng 20-51: Thực hiện in ra kết quả và kết thúc chương trình.

Dòng 53: Bắt đầu hàm MINMAX

Dòng 54-56: Mở rộng ngăn xếp để lưu frame pointer (\$fp) và địa chỉ trở về (\$ra) đã được lưu trước đó.

Dòng 58-61: Khởi tạo giá trị và vị trí của số min, max.

Dòng 62: Mở rộng ngăn xếp để lưu trữ các phần tử.

Dòng 63-74: Lưu trữ các phần tử và các giá trị vừa khởi tạo của min, max vào ngăn xếp.

Dòng 76: Khởi tạo giá trị t0 để bắt đầu vòng lặp.

Dòng 77-82: Vòng lặp duyệt từ 0 đến 7 để tìm min, max.

Dòng 85-90: Lấy ra các giá trị, vị trí min max.

Dòng 91-96: Hàm tìm min. a0 là giá trị min tìm đc và a1 là vị trí

Dòng 97-102: Hàm tìm max. a2 là giá trị max tìm đc và a3 là vị trí.

Dòng 103-109: Kết thúc hàm so sánh compare. Đẩy kết quả vừa tìm được vào stack. Và trở lại thực hiện địa chỉ đã đc lưu trong stack để thực hiện lệnh tiếp theo.

Dòng 110-118: Kết thúc hàm MINMAX. Lấy ra các giá trị, vị trí vừa tìm đc vào trở về thực hiện lệnh tiếp theo để in kết quả ra màn hình.

Kết quả:

```
li $s0, 1
li $s1, 5
li $s2, -3
li $s3, -7
li $s4, 7
li $s5, -6
li $s6, 9
li $s7, 1
```

Với các giá trị như trên, ta thu được kết quả dưới đây sau khi thực hiện chương trình:

```
Lon nhất: 9, 6
Nho nhất: -7, 3
-- program is finished running --
```