

BÀI THỰC HÀNH TUẦN 7

KIẾN TRÚC MÁY TÍNH

Họ và tên: Đinh Huy Dương

MSSV: 20215020

Bài 1:

.text

main:

li \$a0, -100 #load input parameter

jal abs #jump and link to abs procedure

nop

add \$s0, \$zero, \$v0

li \$v0, 10 #terminate

syscall

endmain:

abs:

sub \$v0,\$zero,\$a0 #put -(a0) in v0; in case (a0)<0

bltz \$a0,done #if (a0)<0 then done

nop

add \$v0,\$a0,\$zero #else put (a0) in v0

done:

jr \$ra

Địa chỉ của các câu lệnh:

Bkpt	Address	Code	Basic	Source
	0x00400000	0x2404fff9	addiu \$4,\$0,0xffffffff9c	4: li \$a0, -100 #load input parameter
	0x00400004	0x0c100006	jal 0x00400018	5: jal abs #jump and link to abs procedure
	0x00400008	0x00000000	nop	6: nop
	0x0040000c	0x00028020	add \$16,\$0,\$2	7: add \$s0, \$zero, \$v0
	0x00400010	0x2402000a	addiu \$2,\$0,0x0000000a	8: li \$v0, 10 #terminate
	0x00400014	0x0000000c	syscall	9: syscall
	0x00400018	0x00041022	sub \$2,\$0,\$4	17: sub \$v0,\$zero,\$a0 #put -(a0) in v0; in case (a0)<0
	0x0040001c	0x04800002	bltz \$4,0x00000002	19: bltz \$a0,done #if (a0)<0 then done
	0x00400020	0x00000000	nop	20: nop
	0x00400024	0x00801020	add \$2,\$4,\$0	21: add \$v0,\$a0,\$zero #else put (a0) in v0
	0x00400028	0x03e00008	jr \$31	23: jr \$ra

Địa chỉ của các nhãn và thủ tục:

Labels	
Label	Address ▲
Week7_HomeAssgn	
main	0x00400000
endmain	0x00400018
abs	0x00400018
done	0x00400028

Giá trị của thanh ghi \$pc và \$ra trước lệnh “jal”: \$pc vẫn mang địa chỉ của các câu lệnh tuần tự. Giá trị của \$ra chưa được gán cho giá trị nào.

\$ra	31	0x00000000
pc		0x00400004

Sau lệnh “jal”: \$pc mang địa chỉ thủ tục “abs” để nhảy sang nhãn này. bên cạnh đó giá trị của \$ra bằng với giá trị của \$pc trước +4 để có thể khôi phục lại trạng thái cũ và thực hiện câu lệnh tiếp theo của chương trình sau 1 hàm hoặc thủ tục.

\$ra	31	0x00400008
pc		0x00400018

Khi kết thúc thủ tục “abs”, tại lệnh `jr $ra`, thanh ghi \$pc sẽ được gán với giá trị của \$ra để quay trở về chương trình chính sau thủ tục:

\$ra	31	0x00400008
pc		0x00400008

Chương trình được kết thúc, sau khi thực hiện hàm “abs”, trả giá trị tuyệt đối của \$a0 vào trong thanh ghi \$s0. Trong chương trình, ta đặt $\$a0 = -100 = 0xffffff9c$, nên $\$s0 = 100 = 0x64$

Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x00000000
\$v0	2	0x0000000a
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0xffffff9c
\$a1	5	0x00000000
\$a2	6	0x00000000
\$a3	7	0x00000000
\$t0	8	0x00000000
\$t1	9	0x00000000
\$t2	10	0x00000000
\$t3	11	0x00000000
\$t4	12	0x00000000
\$t5	13	0x00000000
\$t6	14	0x00000000
\$t7	15	0x00000000
\$s0	16	0x00000064

Bài 2:

```
.text
main:
    li    $a0,4      #load test input
    li    $a1,100
    li    $a2,-3
    jal   max         #call max procedure
    nop
    add   $a0,$0,$v0  #print the result
    li    $v0,1
    syscall
    li    $v0, 10     #terminate
    syscall
endmain:
max:
    add   $v0,$a0,$zero    #copy (a0) in v0; largest so far
    sub   $t0,$a1,$v0      #compute (a1)-(v0)
    bltz  $t0,okay         #if (a1)-(v0)<0 then no change
    nop
    add   $v0,$a1,$zero    #else (a1) is largest thus far
okay:
    sub   $t0,$a2,$v0      #compute (a2)-(v0)
    bltz  $t0,done         #if (a2)-(v0)<0 then no change
    nop
    add   $v0,$a2,$zero    #else (a2) is largest overall
done:
    jr    $ra             #return to calling program
```

Địa chỉ câu lệnh và nhãn:

Text Segment					Labels	
Bkpt	Address	Code	Basic	Source	Label	Address
	0x0040000c	0x0c10000a	jal 0x00400028	31: jal max #call max procedure		
	0x00400010	0x00000000	nop	32: nop	Week7_HomeAssign	
	0x00400014	0x00022020	add \$4,\$0,\$2	33: add \$a0,\$0,\$v0 #print the result	main	0x00400000
	0x00400018	0x24020001	addiu \$2,\$0,0x00000001	34: li \$v0,1	endmain	0x00400028
	0x0040001c	0x0000000c	syscall	35: syscall	max	0x00400028
	0x00400020	0x2402000a	addiu \$2,\$0,0x0000000a	36: li \$v0,10 #terminate	okay	0x0040003c
	0x00400024	0x0000000c	syscall	37: syscall	done	0x0040004c
	0x00400028	0x00801020	add \$2,\$4,\$0	47: add \$v0,\$a0,\$zero #copy (a0) in v0: largest so far		
	0x0040002c	0x00a24022	sub \$8,\$5,\$2	48: sub \$t0,\$a1,\$v0 #compute (a1)-(v0)		
	0x00400030	0x05000002	bltz \$8,0x00000002	49: bltz \$t0,okay #if (a1)-(v0)<0 then no change		
	0x00400034	0x00000000	nop	50: nop		
	0x00400038	0x00a01020	add \$2,\$5,\$0	51: add \$v0,\$a1,\$zero #else (a1) is largest thus far		
	0x0040003c	0x00c24022	sub \$8,\$6,\$2	53: sub \$t0,\$a2,\$v0 #compute (a2)-(v0)		
	0x00400040	0x05000002	bltz \$8,0x00000002	54: bltz \$t0,done #if (a2)-(v0)<0 then no change		
	0x00400044	0x00000000	nop	55: nop		
	0x00400048	0x00c01020	add \$2,\$6,\$0	56: add \$v0,\$a2,\$zero #else (a2) is largest overall		
	0x0040004c	0x03e00008	lr \$31	58: lr \$ra #return to calling program		

Tương tự với Bài 1, \$ra sẽ mang địa chỉ của câu lệnh tiếp theo lệnh “jal” trong chương trình chính (main). Đây là giá trị của \$pc và \$ra sau lệnh “jal” (chương trình đã nhảy đến hàm “max”)

\$ra	31	0x00400010
pc		0x00400028

Kết thúc hàm ở lệnh `jr $ra` gán `$pc = $ra` để quay về địa chỉ câu lệnh tiếp sau gọi hàm trong main. Chương trình hoàn thiện và in ra kết quả số lớn nhất trong 3 số lưu tại \$a0, \$a1, \$a2 (Lần lượt = 4, 100, -3):

```
100
-- program is finished running --
```

Clear

Bài 3:

```
.text
push: addi $sp,$sp,-8 #adjust the stack pointer

      li $s0, 4

      li $s1 -3

      sw $s0,4($sp) #push $s0 to stack

      sw $s1,0($sp) #push $s1 to stack

work: nop

      nop

      nop

pop: lw $s0,0($sp) #pop from stack to $s0

     lw $s1,4($sp) #pop from stack to $s1

     addi $sp,$sp,8 #adjust the stack pointer
```

Giá trị tại thanh ghi \$sp: Địa chỉ của con trỏ ô nhớ tại vùng Stack:

Mặc định:

\$sp | 29 | 0x7ffffefc |

Trừ 8 để cho thêm 2 phần tử:

\$sp | 29 | 0x7ffffeff4 |

Ô nhớ tại vùng Stack sau lệnh “sw” vào trong địa chỉ của \$sp và \$sp +4 (push):

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffffefe0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x7ffffeff4	0x00000004	0x00000000
0x7ffffef00	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000
0x7ffffef20	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000

Ô màu xanh là ô nhớ mang địa chỉ được lưu trong \$sp. Cột (+1c) hàng đầu là địa chỉ mà \$sp được mặc định đặt.

Sau “push” ta thực hiện “pop”, phần tử nào đi vào Stack trước sẽ ra Stack cuối, nên đầu tiên ta sẽ “load” phần tử ở “đỉnh”- tại \$sp qua lệnh `lw $s0,0($sp)` và tăng off set lên 4 để có thể pop được phần tử còn lại ra khỏi Stack vào trong thanh \$s1. Cuối cùng, ta trả lại giá trị của \$sp về với mặc định để chỉ rằng Stack không còn phần tử nào.

Tuy nhiên, lệnh “pop” không thực sự xóa dữ liệu ra khỏi ô nhớ, mà chỉ dịch chuyển linh hoạt giá trị \$sp, để khi có phần tử mới được thêm vào Stack, ta có thể dịch \$sp, và ghi đè lên dữ liệu cũ.

Một điều đáng lưu ý nữa, Stack được lưu trong bộ nhớ theo kiểu ngược, phần tử đầu tiên sẽ được đưa vào ô có địa chỉ lớn và phần tử nào đưa vào Stack sau sẽ được lưu vào ô có địa chỉ bé hơn, nên ta việc tăng \$sp lên và lưu các giá trị sau \$sp theo thứ tự tăng dần sẽ phá vỡ kiểu cấu trúc dữ liệu này.

Kết quả: \$s0 = -3 = 0xffff fffd, \$s1 = 4

Bài 4:

.data

Message: .asciiz "Ket qua tinh giai thua la: "

Ins: .asciiz "Nhap so N can tinh giai thua: "

.text

main:

li \$v0,4

```

    la    $a0, Ins
    syscall

    li    $v0, 5
    syscall

    add    $a0, $0, $v0    #load test input N
    jal    WARP

print:
    add    $a1, $v0, $zero    # $a0 = result from N!
    li    $v0, 4
    la    $a0, Message
    syscall
    li    $v0, 1
    add    $a0, $0, $a1
    syscall

quit:
    li    $v0, 10            #terminate
    syscall

endmain:

WARP:
    sw    $fp, -4($sp)    #save frame pointer (1)
    addi   $fp, $sp, 0    #new frame pointer point to the top (2)
    addi   $sp, $sp, -8    #adjust stack pointer (3)
    sw    $ra, 0($sp)    #save return address (4)
    jal    FACT    #call fact procedure
    nop

    lw    $ra, 0($sp)    #restore return address (5)
    addi   $sp, $fp, 0    #return stack pointer (6)
    lw    $fp, -4($sp)    #return frame pointer (7)

    jr    $ra

wrap_end:

```

FACT:

```
sw    $fp,-4($sp)    #save frame pointer
addi  $fp,$sp,0      #new frame pointer point to stack's top
addi  $sp,$sp,-12    #allocate space for $fp,$ra,$a0 in stack
sw    $ra,4($sp)     #save return address
sw    $a0,0($sp)     #save $a0 register
slti  $t0,$a0,2      #if input argument N < 2
beq   $t0,$zero,recursive #if it is false ((a0 = N) >=2)
nop
li    $v0,1          #return the result N!=1
j     done
nop
```

recursive:

```
addi  $a0,$a0,-1     #adjust input argument
jal   FACT           #recursive call
nop
lw    $v1,0($sp)     #load a0
mult  $v1,$v0        #compute the result
mflo  $v0
```

done:

```
lw    $ra,4($sp)     #restore return address
lw    $a0,0($sp)     #restore a0
addi  $sp,$fp,0      #restore stack pointer
lw    $fp,-4($sp)    #restore frame pointer
jr    $ra            #jump to calling
```

fact_end:

Chương trình sẽ sử dụng Stack để lưu các biến cục bộ và các địa chỉ để khôi phục vị trí cũ trong các thủ tục được gọi. Cụ thể, sử dụng \$fp (frame pointer) để chỉ ra các địa chỉ của các khối thủ tục/ hàm; sử dụng \$sp (stack pointer) để chỉ ra địa chỉ của phần đỉnh của Stack và thanh ghi \$ra để khôi phục lại các thủ tục/hàm cũ.

Bắt đầu thủ tục WARP, Stack lưu giá trị của \$fp (=0) và giá trị \$ra tại câu lệnh sau WARP trong main (tại 0x40020). Vị trí của \$sp ban đầu ở 0x7ffeffc (ô cuối cùng bên phải), \$fp được lưu trước đó 1 ô và \$ra trước \$sp 2 ô:

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffc0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00400020	0x00000000	0x00000000

Ta lưu giá trị của cũ của \$sp vào trong \$fp (= 0x7ffeffc), và dịch \$sp -8 (lên trước 2 ô). Cập nhật giá trị \$ra mang địa chỉ lệnh sau lệnh “jal” đến FACT. Khởi đầu tiên ở dưới đáy của Stack sẽ bao gồm các thông tin để chương trình có thể khôi phục lại trạng thái sau khi kết thúc WARP để quay trở lại main.

Ta tiếp tục gọi thủ tục FACT. Giá trị của thanh \$fp được lưu tại ô trước ô \$sp trở vào (trước ô chứa \$ra cũ) để khôi phục lại hàm trước. Khi đó ta cập nhật \$fp trở vào frame của hàm mới (là địa chỉ của ô chứa \$ra cũ). Ta bắt đầu dịch chuyển \$sp lên 3 ô (-12) để lưu thêm \$a0 và \$ra mới. Ta đẩy giá trị \$a0 vào trong đỉnh của Stack. Chương trình sẽ đệ quy ở hàm “recursive” cho đến khi giá trị \$a0 <2, mỗi lần lặp trừ 1 cho giá trị \$a0 để lưu lại các giá trị của \$a0 bé dần đến 1 vào trong Stack và trong 1 khối có chứa \$fp của thủ tục gọi \$a0 trước và giá trị \$ra trước đó.

Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	Value (+14)	Value (+18)	Value (+1c)
0x7ffeffc0	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000000	0x00000001	0x004000a4	0x7ffeffe8	0x00000002
0x7ffeffe0	0x004000a4	0x7ffefff4	0x00000003	0x0040005c	0x7ffefffc	0x00400020	0x00000000	0x00000000

Ta có thể hình dung cấu trúc của Stack qua bảng sau (Trong trường hợp \$a0 =3):

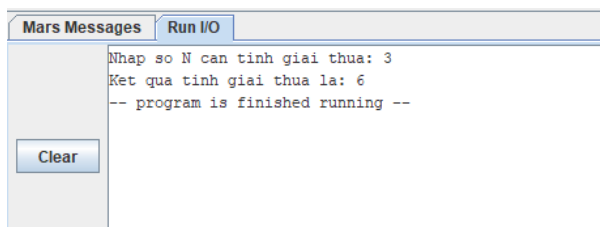
Giá trị	Địa chỉ
\$a0 =1	0x7ff efd0
\$ra	0x7ff efd4
\$fp	0x7ff efd8
\$a0 =2 ←\$fp (old)	0x7ff efdc
\$ra	0x7ff efe0
\$fp	0x7ff efe4
\$a0 =3 ←\$fp (old)	0x7ff efe8
\$ra	0x7ff efec
\$fp	0x7ff eff0
\$ra ←\$fp (old)	0x7ff eff4
\$fp (main)	0x7ff eff8
	0x7ff effc

Đối chiếu với bảng giá trị trong Stack ở trên ta có thể thấy được các giá trị địa chỉ \$fp cũ được lưu vào đầu của một khối chương trình con mới để có thể khôi phục lại được \$sp của thủ tục trước và \$ra của chương trình con cũ để có thể nhảy lại về câu lệnh của chương trình con cũ. Trong hàm “recursive” có nhảy lại về FACT để

nhập các \$a0 vào trong Stack sử dụng lệnh “jal”, nên \$ra sẽ không thay đổi trong thủ tục nhập \$a0 =2 và =3, địa chỉ chỉ \$ra là lệnh sau lệnh “jal” tới FACT

Kết thúc nhập xong vào Stack, con trỏ \$sp đang được trỏ vào \$a0 ở đỉnh tại địa chỉ 0x 7fff efd0. So sánh được \$a0 <2, ta nhảy sang nhãn “done” để thực hiện lại nhân các thành phần của Stack. Lúc này ta khôi phục \$ra để có thể nhảy lại thủ tục con trước, khôi phục lại \$a0, gán giá trị \$sp = \$fp để có thể trở về chương trình con trước, và cuối cùng là gán \$fp lại với giá trị \$fp để nhảy lần sau. Kết thúc sử dụng lệnh “jr” tới địa chỉ \$ra để có thể thực hiện phép nhân \$a0 và \$v0 vào \$v1 trong thủ tục “recursive”, và khi \$ra được trả ngược về tới cuối Stack, quay ngược lại về main, và in ra kết quả.

Kết quả:



Bài 5:

```
.data
    max: .asciiz "\nLargest: "
    min: .asciiz "\nSmallest: "
    comma: .asciiz ", "
    temp: .asciiz " "
    A: .space 32

.text
MAIN:
    jal    init
    nop
    jal    STACK
    nop
    add    $s0,$v0,$0
    add    $s1,$v1,$0
    li     $v0,4
```

```

    la    $a0,max
    syscall

    li    $v0,1
    add   $a0,$s0,$0
    syscall

    li    $v0,4
    la    $a0,comma
    syscall

    li    $v0,1
    add   $a0,$t6,$0
    syscall

    #
    li    $v0,4
    la    $a0,min
    syscall

    li    $v0,1
    add   $a0,$s1,$0
    syscall

    li    $v0,4
    la    $a0,comma
    syscall

    li    $v0,1
    add   $a0,$t7,$0
    syscall

quit:
    li    $v0,10
    syscall

end_main:
#-----

init:
    li    $v0,0    #result max

```

```
li    $v1,0          #result min
```

```
li    $s0, 0
```

```
li    $s1, 1
```

```
li    $s2, 100
```

```
li    $s3, -23
```

```
li    $s4, 56
```

```
li    $s5, 700
```

```
li    $s6, -22
```

```
li    $s7, 44
```

```
la    $t0,A
```

```
in:
```

```
sw    $s0,0($t0)
```

```
sw    $s1,4($t0)
```

```
sw    $s2,8($t0)
```

```
sw    $s3,12($t0)
```

```
sw    $s4,16($t0)
```

```
sw    $s5,20($t0)
```

```
sw    $s6,24($t0)
```

```
sw    $s7,28($t0)
```

```
li    $t1,0
```

```
li    $t2,8
```

```
end_in:
```

```
jr    $ra
```

```
end_init:
```

```
#-----
```

```
STACK:
```

```
run:
```

```
sll   $t3,$t1,2
```

```
add   $t4,$t0,$t3
```

```
lw    $t5,0($t4)
```

```
push:
```

```

    addi    $sp,$sp,-4
    sw      $t5,4($sp)
    nop
    addi    $t1,$t1,1
    bne     $t1,$t2,run
    nop
    li      $t1,0
compare:
    lw      $t8, 0($sp)
    bgt     $t8,$v0,change_max
    blt     $t8,$v1,change_min
continue:
    addi    $t1,$t1,1
    add     $sp,$sp,4
    bne     $t1,$t2,    compare
    jr      $ra
end_cpr:
end_stack:
change_max:
    add     $v0,$t8,$0
    add     $t7,$0,$t1    # index
    j       continue
change_min:
    add     $v1,$t8,$0
    add     $t6,$0,$t1
    j       continue

```

Kết quả: Giá trị \$s0 tới \$7 = 0,1,100,-23,56,700,-22,44

```

Clear
Largest: 700, 5
Smallest: -23, 3
-- program is finished running --

```

