# Nguyễn Đình Dương – 20225966

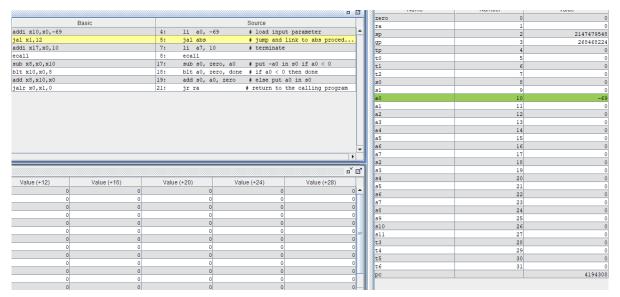
#### **Assignment 1**

Code:

```
# Laboratory Exercise 7, Home Assignment 1
.text
main:
               # load input parameter
  li a0, -69
  jal abs
               # jump and link to abs procedure
  li a7, 10
               # terminate
  ecall
end main:
# -----
# Procedure abs: Calculates the absolute value of a number
# param[in] a0 the integer for which absolute value is needed
# return
          s0 absolute value
abs:
  sub s0, zero, a0 # put -a0 in s0 if a0 \leq 0
  blt a0, zero, done # if a0 < 0 then done
  add s0, a0, zero # else put a0 in s0
done:
 jr ra
             # return to the calling program
```

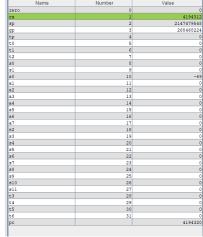
#### Output:

- Trước khi vào lệnh jal abs:



## Ta thấy:

- ra = 0: Đây là giá trị ban đầu của thanh ghi ra (return address). Điều này có nghĩa là chưa có địa chỉ nào được lưu để quay về từ một thủ tục trước đó.
- **a0** = **-69**: Thanh ghi **a0** được dùng để chứa tham số đầu vào cho hàm **abs**. Giá trị này là số nguyên **-69**, đây sẽ là tham số đầu vào cho hàm **abs**.
- pc = 4194308: pc là thanh ghi chứa địa chỉ của lệnh hiện tại, trong trường hợp này, nó chứa địa chỉ của lệnh jal abs. Địa chỉ này là 4194308 (hex: 0x00400004).
- Sau khi vào lệnh jal abs:



- ra = 4194312: Lệnh jal abs sẽ lưu địa chỉ của lệnh tiếp theo (pc + 4) vào thanh ghi ra. Trong trường hợp này, lệnh jal abs nằm tại địa chỉ 4194308, nên ra sẽ được cập nhật với giá trị 4194312 (đây là địa chỉ của lệnh tiếp theo sau lệnh jal abs, tức là li a7, 10).
- pc = 4194320: Sau khi nhảy vào hàm abs, thanh ghi pc sẽ được cập nhật với địa chỉ của hàm abs.

# Kết quả cuối cùng:

Name	Number	Value
zero	0	
ra	1	419431
sp	2	214747954
gp	3	26846822
tp	4	
t0	5	
tl	6	
t2	7	
s0	8	
sl	9	
a0	10	-
al	11	
a2	12	
a3	13	
a.4	14	
a.5	15	
a6	16	
a7	17	
s2	18	
83	19	
s 4	20	
s5	21	
s6	22	
s7	23	
s8	24	
89	25	
s10	26	
sll	27	
t3	28	
t4	29	
t5	30	
t6	31	

- ra (return address) = 4194312: Đây là địa chỉ mà chương trình sẽ quay trở lại sau khi thực hiện xong hàm con abs. Nó tương ứng với lệnh tiếp theo sau khi gọi jal abs.
- a0 = -69:
- s0 = 69: Đây là kết quả tính toán của hàm abs.
- a7 = 10: Giá trị 10 trong thanh ghi a7 là mã hệ thống để thực hiện lệnh kết thúc chương trình (terminate) bằng cách gọi hệ thống qua ecall.

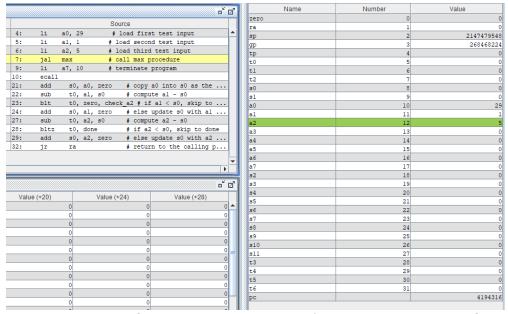
Như vậy, chương trình đã thực thi thành công việc tính giá trị tuyệt đối của a0 (là -69) và trả về kết quả 69 trong thanh ghi s0. Sau đó, chương trình kết thúc với lệnh ecall.

#### **Assignment 2**

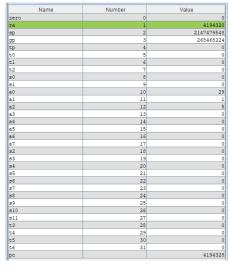
```
# Laboratory Exercise 7, Home Assignment 2
.text
main:
  li
     a0, 29
               # load first test input
     a1, 1
  li
              # load second test input
  li a2, 5
              # load third test input
            # call max procedure
 jal max
  li a7, 10
              # terminate program
  ecall
end main:
# -----
# Procedure max: Finds the largest of three integers
# param[in] a0 integer 1
# param[in] a1 integer 2
# param[in] a2 integer 3
# return s0 the largest value
# ------
max:
  add
       s0, a0, zero # copy a0 into s0 as the largest value so far
                  # compute a1 - s0
  sub
       t0, a1, s0
  blt
       t0, zero, check a2 # if a1 < s0, skip to check a2
        s0, a1, zero # else update s0 with a1 as the largest so far
  add
check a2:
       t0, a2, s0
  sub
                  # compute a2 - s0
  bltz t0, done # if a2 \leq s0, skip to done
       s0, a2, zero # else update s0 with a2 as the largest overall
  add
done:
                # return to the calling program
  ir
      ra
```

#### Output:

- Trước khi vào câu lệnh jal max:



- a0 = 29: Giá trị đầu tiên, được nạp vào để so sánh (thanh ghi đầu vào 1).
- a1 = 1: Giá trị thứ hai, được nạp vào để so sánh (thanh ghi đầu vào 2).
- a2 = 5: Giá trị thứ ba, được nạp vào để so sánh (thanh ghi đầu vào 3).
- ra = 0: Thanh ghi này chưa được cập nhật vì chưa có lệnh nhảy nào xảy
   ra.
- s0 = 0: Giá trị ban đầu của thanh ghi s0 (dùng để lưu trữ kết quả là giá trị lớn nhất).
- Sau khi vào câu lệnh jal max:



- ra = 4194316: Sau khi thực hiện lệnh jal max, địa chỉ trả về của chương trình chính (địa chỉ của lệnh sau jal max) được lưu vào thanh ghi ra. Địa chỉ này là 4194316 (hex: 0x00400004), dùng để quay lại chương trình sau khi thực hiện xong hàm max.
- **pc** đã được nhảy đến địa chỉ của hàm **max**, nơi bắt đầu thực hiện các lệnh trong hàm.
- Sau khi chạy xong chương trình:
- a0 = 29: Đây là tham số đầu vào thứ nhất, giá trị ban đầu là 29.
- a1 = 1: Đây là tham số đầu vào thứ hai, giá trị ban đầu là 1.
- a2 = 5: Đây là tham số đầu vào thứ ba, giá trị ban đầu là 5.

- s0 = 29: Giá trị này là kết quả cuối cùng của chương trình, đại diện cho số lớn nhất trong ba số nguyên đầu vào. Do số lớn nhất giữa 29, 1, và 5 là 29, thanh ghi s0 lưu giữ giá trị này.
- t0 = -24: Đây là kết quả của phép tính trung gian được thực hiện trong quá trình so sánh giữa các giá trị, nhưng không ảnh hưởng đến kết quả cuối cùng.
- ra = 4194320: Sau khi thực thi hàm max, địa chỉ này sẽ được sử dụng để quay trở lại chương trình chính sau khi kết thúc chương trình con.
- pc = 4194328: Đây là địa chỉ của lệnh tiếp theo sẽ được thực thi. Vì chương trình đã hoàn thành và đã đạt đến lệnh cuối cùng, pc đã cập nhật đến vị trí tiếp theo.

Name	Number	Value
zero	0	
ra	1	4194320
sp	2	2147479548
gp	3	268468224
tp	4	(
t0	5	-24
t1	6	0
t2	7	0
s0	8	29
sl	9	(
a0	10	29
al	11	1
a2	12	5
a3	13	(
a4	14	(
a5	15	(
a6	16	
a7	17	10
s2	18	(
<b>s</b> 3	19	(
s4	20	(
s5	21	(
s6	22	(
s7	23	(
s8	24	(
s9	25	(
s10	26	(
sll	27	(
t3	28	(
t4	29	(
t5	30	(
t6	31	(
pc		4194328

#### **Assignment 3**

Code:

```
.text
main:
       s0, 69
  li
                  # Gán giá trị 10 cho thanh ghi s0
                  # Gán giá trị 20 cho thanh ghi s1
  li
       s1, 96
                   # Gọi thủ tục swap để hoán đổi giá trị s0 và s1
  jal
     swap
  # Kết thúc chương trình
                  # Gọi dịch vụ hệ thống để kết thúc
       a7. 10
  ecall
# -----
# Procedure swap: hoán đổi giá trị của hai thanh ghi s0 và s1
swap:
                    # Điều chỉnh con trỏ ngăn xếp (giảm 8 byte)
  addi
        sp, sp, -8
                    # Lưu giá trị s0 vào ngăn xếp
        s0, 4(sp)
  SW
                    # Lưu giá trị s1 vào ngăn xếp
        s1, 0(sp)
  SW
                  # Lệnh rỗng
  nop
  # Phục hồi giá trị từ ngăn xếp
                    # Lấy giá trị s1 từ ngăn xếp và gán cho s0
        s0, 0(sp)
  lw
                    # Lấy giá trị s0 từ ngăn xếp và gán cho s1
  lw
        s1, 4(sp)
                    # Khôi phục con trỏ ngăn xếp (tăng 8 byte)
  addi sp, sp, 8
                 # Quay lại chương trình chính
```

#### Output:

- Sau khi gán xong giá trị: S0 = 69, s1= 96

Name	Number	Value
zero	0	1
ra	1 2	
sp	2	214747954
gp	3	26846822
tp	4	
t0	5	
tl	6	
t2	7	
<b>s</b> 0	8	6
sl	9	9
a0	10	
al	11	
a2	12	
a3	13	
a4	14	
a5	15	
a.6	16	
a7	17	
s2	18	
93	19	
s4	20	
85	21	
s 6	22	
s7	23	
88	24	
89	25	
s10	26	
s11	27	
t3	28	
t4	29	
t.5	30	
t6	31	
pc		419431

- Ngay sau khi vào swap::

Name	Number	Value			
zero	0	0			
ra	1	4194316			
sp	2	2147479548			
gp	3	268468224			
tp	4	0			
	_	_			

Giá trị ra đã thay đổi

- Ngay sau câu lệnh *addi sp, sp, -8*:

3	INAILIE	ivullipel	value
	zero	0	0
	ra	1	4194316
	sp	2	2147479540
	gp	3	268468224
3	tp	4	0

Giá trị sp đã giảm đi 8

- Sau 2 câu lênh sw:

Data Segment	Data Segment of Early Segment												
Address	Value (+0)	Value (+0) Value (+4) Value		Value (+12)	Value (+16)	Value (+20)	Value (+24)	Value (+28)					
2147479520	0	0	0	0	0	96	69	0					
2147479552	0	0	0	0	0	0	0	0					
2147470584	0	0			0		0	0					

Giá tri 96 và 69 đã được lưu vào stack

- Sau 2 câu lệnh lw: giá trị s0 và s1 đã được đổi chỗ cho nhau:

t2	7	0
s0	8	96
sl	9	69
a0	10	0

Kết luận: Chức năng của stack trong chương trình:

## 1. Lưu trữ địa chỉ quay lại:

Khi chương trình gặp lệnh jal max, địa chỉ của lệnh tiếp theo (tức là địa chỉ sau lệnh jal) được lưu vào thanh ghi ra (return address). Lệnh jal tự động lưu địa chỉ này để sau khi chương trình con thực hiện xong, nó có thể quay lại vị trí ban đầu trong chương trình chính.

# 2. Phục hồi địa chỉ quay lại:

Sau khi thực hiện xong chương trình con max, lệnh jr ra được sử dụng để quay lại địa chỉ được lưu trong thanh ghi ra, đảm bảo rằng chương trình chính tiếp tục từ lệnh kế tiếp sau jal max.

#### **Assignment 4**

Code thay đổi a0, a0=5 để tính giai thừa của 5:

```
.data
message: .asciz "Ket qua tinh giai thua la: " # Chuỗi thông báo kết quả
.text
main:
                    # Gọi thủ tục WARP để khởi tạo và tính giai thừa
 ial WARP
print:
                     # Chuyển kết quả giai thừa vào a1 để in ra
  add a1, s0, zero
            # Số dịch vụ hệ thống để in chuỗi
      a7, 56
  li
                     # Đưa địa chỉ chuỗi thông báo vào a0
    a0, message
  la
               # Gọi hệ thống để in thông báo
  ecall
quit:
      a7, 10 # Số dịch vụ hệ thống để kết thúc chương trình
  li.
                 # Gọi hệ thống để kết thúc
  ecall
end main:
# Procedure WARP: gán giá trị n và gọi thủ tục FACT
# -----
WARP:
  addi sp, sp, -4 # Điều chỉnh con trỏ ngăn xếp (stack pointer)
sw ra, 0(sp) # Lưu địa chỉ trở về (return address) lên ngăn xếp
      a0, 5
                  # Gán giá trị n = 5 vào thanh ghi a0
  li
  jal FACT
                    # Gọi thủ tục FACT để tính giai thừa
                   # Phục hồi địa chỉ trở về từ ngăn xếp
  lw ra, 0(sp)
                    # Khôi phục con trỏ ngăn xếp
  addi sp, sp, 4
                 # Quay trở lại chương trình chính
 jr ra
wrap end:
# Procedure FACT: tính giai thừa của n
# param[in] a0 integer n (số nguyên n)
# return s0 kết quả n! (giai thừa của n)
# -----
FACT:
```

```
# Cấp phát không gian trên ngăn xếp để lưu ra và a0
  addi
         sp, sp, -8
         ra, 4(sp)
                       # Lưu thanh ghi ra lên ngăn xếp
  sw
                       # Lưu giá trị n (a0) lên ngăn xếp
         a0, 0(sp)
  SW
       t0, 2
                    # Gán t0 = 2
  li
         a0, t0, recursive # Nếu n >= 2, gọi đệ quy
  bge
                    # Nếu n < 2, trả về kết quả là 1 (0! = 1 \text{ và } 1! = 1)
  li
       s0, 1
                     # Kết thúc thủ tục FACT
       done
  i
recursive:
  addi
         a0, a0, -1
                       # Giảm n đi 1 (n = n - 1)
                       # Gọi đệ quy để tính (n-1)!
        FACT
  ial
        s1, 0(sp)
                       # Phục hồi giá trị n từ ngăn xếp
  lw
  mul s0, s0, s1
                       # Tinh n! = n * (n-1)!
done:
                       # Phục hồi thanh ghi ra từ ngăn xếp
  lw
        ra, 4(sp)
                       # Phục hồi thanh ghi a0 từ ngăn xếp
        a0, 0(sp)
  lw
  addi sp, sp, 8
                       # Khôi phục con trỏ ngăn xếp
                   # Quay lại địa chỉ gọi ban đầu
  jr
       ra
fact end:
```

### Output:



#### Code với n=3:

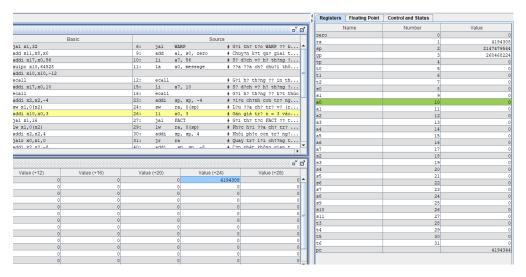
```
.data
message: .asciz "Ket qua tinh giai thua la: " # Chuỗi thông báo kết quả
.text
main:
                       # Gọi thủ tục WARP để khởi tạo và tính giai thừa
       WARP
  jal
print:
  add a1, s0, zero
                        # Chuyển kết quả giai thừa vào a1 để in ra
                    # Số dịch vụ hệ thống để in chuỗi
       a7, 56
  li
                        # Đưa địa chỉ chuỗi thông báo vào a0
       a0, message
  la
                   # Gọi hệ thống để in thông báo
  ecall
```

```
quit:
                    # Số dịch vụ hệ thống để kết thúc chương trình
  li
      a7, 10
                   # Gọi hệ thống để kết thúc
  ecall.
end main:
# Procedure WARP: gán giá tri n và goi thủ tục FACT
WARP:
  addi sp, sp, -4
                      # Điều chỉnh con trỏ ngăn xếp (stack pointer)
       ra, 0(sp)
                     # Lưu địa chỉ trở về (return address) lên ngăn xếp
                   # Gán giá trị n = 3 vào thanh ghi a0
      a0, 3
  li
  ial FACT
                      # Gọi thủ tục FACT để tính giai thừa
                     # Phục hồi địa chỉ trở về từ ngăn xếp
  lw ra, 0(sp)
  addi sp, sp, 4
                      # Khôi phục con trỏ ngăn xếp
                  # Quay trở lại chương trình chính
  jr
     ra
wrap end:
# Procedure FACT: tính giai thừa của n
# param[in] a0 integer n (số nguyên n)
# return s0 kết quả n! (giai thừa của n)
# -----
FACT:
  addi sp, sp, -8 # Cấp phát không gian trên ngăn xếp để lưu ra và a0
        ra, 4(sp) # Lưu thanh ghi ra lên ngăn xếp
a0, 0(sp) # Lưu giá tri n (a0) lên ngăn xếp
  SW
        a0, 0(sp)
                      # Lưu giá trị n (a0) lên ngăn xếp
  SW
                   # Gán t0 = 2
       t0, 2
  li
  bge a0, t0, recursive # Nếu n \geq 2, gọi đệ quy
                   # Nếu n < 2, trả về kết quả là 1 (0! = 1 và 1! = 1)
       s0. 1
  li
                   # Kết thúc thủ tục FACT
  i
       done
recursive:
  addi a0, a0, -1
                     # Giảm n đi 1 (n = n - 1)
      FACT
                     # Gọi đệ quy để tính (n-1)!
  jal
                     # Phục hồi giá trị n từ ngăn xếp
  1w
        s1, 0(sp)
                     # Tinh n! = n * (n-1)!
  mul s0, s0, s1
done:
```

```
lw ra, 4(sp) # Phục hồi thanh ghi ra từ ngăn xếp
lw a0, 0(sp) # Phục hồi thanh ghi a0 từ ngăn xếp
addi sp, sp, 8 # Khôi phục con trỏ ngăn xếp
jr ra # Quay lại địa chỉ gọi ban đầu
fact_end:
```

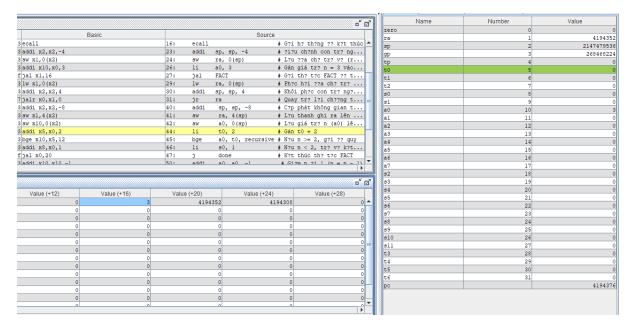
### Output:

Kết quả sau khi chạy lệnh li a0, 3:



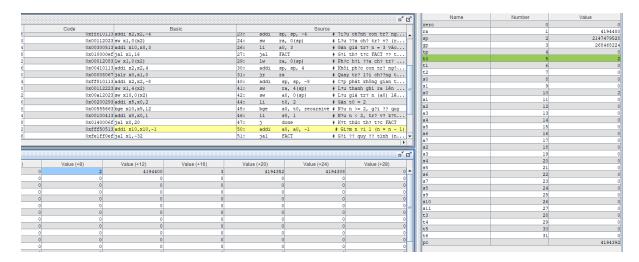
- PC (4194344): Trỏ đến lệnh tiếp theo cần thực thi.
- RA (4194308): Địa chỉ trả về sau khi hoàn thành chương trình con.
- SP (2147479544): Địa chỉ hiện tại của đỉnh ngăn xếp.
- A0 (3): Tham số đầu vào cho thủ tục tính giai thừa (n = 3).
- S0 (0): Chưa được tính toán, giá trị giai thừa chưa có.
- Value (+24) (4194308): Địa chỉ trả về của chương trình con đã được lưu trong ngăn xếp (ở vị trí +24 byte so với đỉnh ngăn xếp). Khi hoàn thành, chương trình sẽ sử dụng giá trị này để quay lại đúng vị trí trong chương trình gọi ban đầu..

Kết quả sau khi chương trình vào thủ tục FACT:



- PC (4194376): Trỏ đến lệnh tiếp theo cần thực thi trong thủ tục FACT.
- RA (4194352): Lưu địa chỉ trả về cho chương trình gọi, để quay lại sau khi hoàn thành thủ tục FACT.
- SP (2147479536): Đã điều chỉnh để tạo không gian trên ngăn xếp, lưu trữ các giá trị tạm thời.
- A0 (3): Giá trị n hiện tại đang được xử lý trong FACT, tương ứng với n =
   3.
- T0 (2): Gán giá trị 2 để kiểm tra điều kiện trong thủ tục FACT.
- Value (+16) (3): Lưu trữ giá trị a0 (tức n = 3) vào ngăn xếp.
- Value (+20) (4194352): Lưu giá trị thanh ghi ra (địa chỉ trả về) vào ngăn xếp.

Kết quả sau khi vào nhánh đệ quy (recursive) trong thủ tục Recursive:



- PC (4194392): Trỏ đến lệnh tiếp theo cần thực thi, sau khi đã vào nhánh đệ quy trong thủ tục FACT.
- RA (4194400): Địa chỉ trả về sau khi thực hiện cuộc gọi đệ quy, để quay lại sau khi tính xong giai thừa cho n-1.
- SP (2147479528): Con trỏ ngăn xếp đã điều chỉnh để lưu trữ thêm dữ liệu cho cuộc gọi đệ quy mới.
- **T0 (2)**: Giá trị 2 được sử dụng để so sánh với a0 (n) nhằm kiểm tra điều kiện đệ quy.
- A0 (2): Giá trị của n đã giảm xuống còn 2 do lệnh addi a0, a0, -1 (n = n 1).
- Value (+8) (2): Giá trị a0 = 2 đã được lưu trên ngăn xếp để tiếp tục cuộc gọi đệ quy.
- Value (+12), (+16), (+20): Các giá trị của địa chỉ trả về trước đó (4194352) và các giá trị khác đã được lưu lại trên ngăn xếp trong các bước trước đó.

Kết quả sau khi chương trình kết thúc:

it Execute											Registers	Floating Point	Control and Status	
Text Segment										o [2]		Name	Number	Value
Bkpt	Addre	15	Code		Basic			S	ource		zero		0	41943
	4194308 0x000405b3 add x11.x8.x0		9:	add	al. s0. zero	# Chu	y?n k?t qu? giai t *	ra sp		2	21474795			
		4194312	0x0380	0893 addi x17,x0,56		10:	11	a7, 56	# 57	d?ch v? h? th?ng ?	op op		1	2684682
		4194316	0x0fcl	0517 auipc x10,64528		11:	la	a0, message	# 276	??a ch? chu?i thô	tp		4	2004002
		4194320	Oxff45	0513 addi x10,x10,-12							t0		5	
		4194324		0073 ecall		12:	ecall			h? th?ng ?? in th	tl		6	
		4194328	0x00a00893 <mark>addi x17,x0,10</mark> 0x0000073  caall 0xffc10113 addi x2,x2,-4 0x0012023  sw x1,0(x2)		15:	15: li a7, 10 # 5? d?ch v? h? th?ng ? 16: ecall # G?i h? th?ng ?? k?t thúc				t2		7		
		4194332								80		8		
		4194336				23:	addi			u ch?nh con tr? ng	sl		9	
		4194340				24:	814	ra, 0(sp)		??a ch? tr? v? (r	60		10	2685009
		4194344		0513 addi x10,x0,3		26:	11	a0, 3		giá tr? n = 3 váo	al		11	
		4194348		00ef jal x1,16		27:	jal	FACT		th? t?c FACT ?? t	a2		12	
		4194352		2083 lw x1,0(x2)		29:	lw	ra, 0(sp)		c h?1 ??a ch? tr?	a3		13	
		4194356		0113 add1 x2,x2,4		30:	addi	ap, ap, 4		1 ph?c con tr? ng?	a4		14	
		4194360		8067 jalr x0,x1,0		31:	jr	ra		y tr? l?i ch??ng t	a.5		15	
		4194364		0113 eddi x2,x2,-8		40:	addi	ap, ap, -8		phát không gian t	a6		16	
		41943681	0 0 0 0 1 1	2223 eu vl 4/v2)		41-	474	ra 4/en)	& T.21	thanh chi ra lên	a7		17	
											82		18	
Data Segment										ត [2]	<b>83</b>		19	
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+12)	Value (+16)	Val	ue (+20)	Value		Value (+28)	s4 s5		20 21	
2147479520	1	4194400	2	4194400		3	419	4352	4194308	0 -	26		22	
2147479552	0	0	0	0		0		0	0	0	67		23	
2147479584	0	0	0	0		0		0	0	0	#8 #8		24	
2147479616	0	0	0	0		0		0	0	0	#9		25	
2147479648	0	0	0	0		0		0	0	0	s10		26	
2147479680	0	0	0	0		0		0		0 _	sll		27	
2147479712	0	0	0	0		0		0	0	0	t3		28	
2147479744	0	0		0		0		0		0	t4		29	
2147479776	0	0	0	0		0		0	0	0	t5		30	
2147479808	0	0	0	0		0		0		0	t6		31	
2147479840	0	0	0	0		0		0	0	0	pc			4194
2147479872	0	0	0	0		0		0		0				
2147479904	0	0	0	0		0		0	0	0 _				
2147470026														

- PC (4194328): Trỏ đến địa chỉ kết thúc chương trình, không còn lệnh nào cần thực thi.
- RA (4194308): Địa chỉ trở về từ lời gọi chương trình con, đã không còn sử dụng sau khi hoàn thành chương trình.
- SP (2147479548): Con trỏ ngăn xếp đã được phục hồi về vị trí ban đầu.
- A0 (268500992): Kết quả của phép tính giai thừa đã được tính xong, nhưng có vẻ giá trị trong a0 không phải là giá trị đúng của giai thừa của 3 (nên kiểm tra lại quá trình thực hiện).
- **S0 (6)**: Giá trị kết quả đúng, là giai thừa của 3! = 6, đã được lưu trong thanh ghi s0.
- A1 (6): Giá trị để in ra giai thừa 6 được chuyển vào thanh ghi a1 để in thông báo kết quả.
- A7 (10): Giá trị 10 trong thanh ghi a7 biểu thị lệnh ecall để kết thúc chương trình.

# Tổng kết:

## 1. Thanh ghi PC (Program Counter):

• **Chức năng**: PC giữ địa chỉ của lệnh tiếp theo cần thực thi. Mỗi khi một lệnh được thực hiện, PC được cập nhật để trỏ đến lệnh tiếp theo.

# • Sự thay đổi:

- Mỗi lần chương trình con được gọi (jal), PC được cập nhật để trỏ đến địa chỉ của chương trình con.
- Sau khi kết thúc chương trình con, PC sẽ quay về địa chỉ tiếp theo
   của chương trình gọi, nhờ giá trị trong thanh ghi ra.

#### 2. Thanh ghi RA (Return Address):

• **Chức năng**: Lưu địa chỉ mà chương trình con sẽ quay trở về sau khi hoàn thành.

### • Sự thay đổi:

- Khi chương trình gọi một chương trình con, ra được gán địa chỉ của lệnh tiếp theo trong chương trình chính.
- Trong các cuộc gọi đệ quy, giá trị của ra liên tục được cập nhật và lưu trữ vào ngăn xếp, sau đó phục hồi lại khi quá trình đệ quy kết thúc.
- Cuối cùng, khi chương trình con hoàn thành, nó sử dụng giá trị trong ra để quay lại đúng vị trí trong chương trình gọi.

### 3. Thanh ghi SP (Stack Pointer):

• **Chức năng**: Con trỏ ngăn xếp, chỉ vào đỉnh của ngăn xếp, nơi lưu trữ dữ liệu tạm thời như địa chỉ trở về và giá trị của các thanh ghi cần lưu.

## • Sự thay đổi:

- Mỗi lần một chương trình con được gọi, sp được điều chỉnh để cấp phát không gian trên ngăn xếp nhằm lưu trữ địa chỉ ra và các tham số/giá trị tạm thời khác.
- Khi quá trình đệ quy xảy ra, con trỏ ngăn xếp liên tục được điều chỉnh để tạo không gian cho mỗi cuộc gọi mới.
- Sau khi chương trình con kết thúc và các giá trị đã được phục hồi, sp quay trở về vị trí ban đầu để giải phóng không gian đã cấp phát.

## 4. Thanh ghi A0:

• **Chức năng**: Được sử dụng để truyền tham số đầu vào (ví dụ, giá trị n trong bài toán tính giai thừa) và lưu trữ kết quả trả về.

# • Sự thay đổi:

- o a0 ban đầu chứa giá trị đầu vào (ví dụ: n = 3).
- Trong quá trình đệ quy, giá trị của a0 liên tục được giảm xuống (n = n 1) cho đến khi đạt điều kiện cơ sở (n = 1).

 Sau khi hoàn tất quá trình tính toán, giá trị trả về cuối cùng được lưu trong a0.

### 5. Thanh ghi S0:

- Chức năng: Lưu trữ kết quả tính toán trung gian và cuối cùng (ví dụ, kết quả của giai thừa).
- Sự thay đổi:
  - o s0 ban đầu được khởi tạo là 0.
  - Khi cuộc gọi đệ quy tiến hành, giá trị của s0 được cập nhật với kết quả của từng bước đệ quy (giai thừa của n-1).
  - Cuối cùng, khi chương trình hoàn tất, s0 chứa kết quả cuối cùng của phép tính giai thừa (ví dụ, 3! = 6).

### **Assignment 5**

#### Code:

```
.data
  msg1: .string "Largest: "
  msg2: .string ", "
  msg3: .string "\nSmallest: "
  newline: .string "\n"
.text
main:
  # Cấp phát bộ nhớ stack cho 8 số + 4 kết quả (max, maxpos, min, minpos)
  addi sp, sp, -48
  # Lưu các giá trị test vào stack
  li t0, 5
  sw t0, 0(sp) # a0
  li t0, -2
  sw t0, 4(sp) # a1
  li t0, 7
  sw t0, 8(sp) # a2
  li t0, 9
  sw t0, 12(sp) # a3
  li t0, 1
  sw t0, 16(sp) # a4
```

```
li t0, 12
sw t0, 20(sp) # a5
li t0, -3
sw t0, 24(sp) # a6
li t0, -6
sw t0, 28(sp) # a7
# Gọi hàm tìm max/min
jal ra, find_max_min
# In "Largest: "
la a0, msg1
li a7, 4
ecall
# In giá trị max
lw a0, 32(sp)
li a7, 1
ecall
# In ", "
la a0, msg2
li a7, 4
ecall
# In vị trí max
lw a0, 36(sp)
li a7, 1
ecall
# In "\nSmallest: "
la a0, msg3
li a7, 4
ecall
# In giá trị min
lw a0, 40(sp)
li a7, 1
ecall
# In ", "
la a0, msg2
li a7, 4
```

```
ecall
  # In vị trí min
  lw a0, 44(sp)
  li a7, 1
  ecall
  # In newline
  la a0, newline
  li a7, 4
  ecall
  # Giải phóng stack và kết thúc
  addi sp, sp, 48
  li a7, 10
  ecall
find max min:
  # Khởi tạo giá trị max, min là phần tử đầu tiên
  lw t0, 0(sp) # t0 = max value
  mv t1, t0 # t1 = min value
  li t2, 0
              # t2 = max position
  li t3, 0 # t3 = min position
li t4, 1 # t4 = counter (bắt đầu từ 1 vì đã lấy phần tử 0)
li t5, 8 # t5 = size of array
loop:
  beq t4, t5, end loop # Nếu đã duyệt hết thì thoát
  # Load giá trị hiện tại
  slli t6, t4, 2 # t6 = t4 * 4 (offset)
  add t6, sp, t6 \# t6 = địa chỉ phần tử hiện tại \# s1 = giá trị hiện tại
                      # s1 = giá trị hiện tại
  # So sánh với max
  bge t0, s1, check_min # Nếu max >= current thì kiểm tra min
  mv t0, s1
                      # Update max value
                      # Update max position
  mv t2, t4
check min:
  ble t1, s1, continue # Nếu min <= current thì continue
                      # Update min value
  mv t1, s1
  mv t3, t4
                      # Update min position
```

```
continue:
addi t4, t4, 1  # Tăng counter
j loop

end_loop:
# Luu kết quả vào stack
sw t0, 32(sp)  # max value
sw t2, 36(sp)  # max position
sw t1, 40(sp)  # min value
sw t3, 44(sp)  # min position

ret
```

### Output:

```
-- program is finished running (0) --
Largest: 12, 5
Smallest: -6, 7
-- program is finished running (0) --
```

→ Đúng với yêu cầu đề bài