# BÁO CÁO THỰC HÀNH IT3280 – 156788 – THỰC HÀNH KIẾN TRÚC MÁY TÍNH

### **NỘI DUNG**

### Bài 6. Mảng và con trỏ

Họ và tên	Nguyễn Minh Quân
Mã số sinh viên	20235816

#### **Assignment 1**

Tạo project thực hiện chương trình trong Home Assigment 1. Khởi tạo bộ giá trị mới cho mảng, dịch và nạp lên mô phỏng. Chạy chương trình từng bước một và quan sát sự thay đổi các thanh ghi để kiểm nghiệm chương trình hoạt động đúng với thuật toán

#### Chương trình thực hiện:

```
.data
      A: .word -5, -2, 10,-6
.text
main:
      la a0, A
      li a1, 4
      j mspfx
continue:
exit:
      li a7, 10
      ecall
end of main:
# Procedure mspfx
# @brief find the maximum-sum prefix in a list of integers
# @param[in] a0 the base address of this list(A) needs to be processed
# @param[in] a1 the number of elements in list(A)
# @param[out] s0 the length of sub-array of A in which max sum reachs.
```

```
# @param[out] s1 the max sum of a certain sub-array
# Procedure mspfx
# Function: find the maximum-sum prefix in a list of integers
# The base address of this list(A) in a0 and the number of
# elements is stored in a1
mspfx:
      li s0, 0 # initialize length of prefix-sum in s0 to 0
      li s1, 0x80000000 # initialize max prefix-sum in s1 to smallest int
      li t0, 0 # initialize index for loop i in t0 to 0
      li t1, 0 # initialize running sum in t1 to 0
loop:
      add t2, t0, t0 # put 2i in t2
      add t2, t2, t2 # put 4i in t2
      n elements
      add t3, t2, a0 # put 4i+A (address of A[i]) in t3
      lw t4, 0(t3) # load A[i] from mem(t3) into t4
      add t1, t1, t4 # add A[i] to running sum in t1
      blt s1, t1, mdfy # if (s1 < t1) modify results
      j next
mdfy:
      addi s0, t0, 1 # new max-sum prefix has length i+1
      addi s1, t1, 0 # new max sum is the running sum
next:
      addi t0, t0, 1 # advance the index i
      blt t0, a1, loop # if (i<n) repeat
done:
j continue
mspfx end:
```

Chạy chương trình từng bước một và quan sát sự thay đổi các thanh ghi để kiểm nghiệm chương trình hoạt động đúng với thuật toán

#### 1. Khởi tao

```
4 main:
5 la a0, A
6 li a1, 4
```

#### mspfx:

```
li s0, 0 # initialize length of prefix-sum in s0 to 0
li s1, 0x80000000 # initialize max prefix-sum in s1 to smallest int
li t0, 0 # initialize index for loop i in t0 to 0
li t1, 0 # initialize running sum in t1 to 0
```

#### Kết quả trên các thanh ghi:

a0	10	0x10010000
al	11	0x00000004
s0	8	0x00000000
s1	9	0x80000000
s1	9	0x80000000
t0	5	0x00000000
t1	6	0x00000000

### 2. Vòng lặp chính

```
loop:
add t2, t0, t0 # put 2i in t2
add t2, t2, t2 # put 4i in t2
add t3, t2, a0 # put 4i+A (address of A[i]) in t3
lw t4, 0(t3) # load A[i] from mem(t3) into t4
add t1, t1, t4 # add A[i] to running sum in t1
blt s1, t1, mdfy # if (s1 < t1) modify results
j next
mdfy:
addi s0, t0, 1 # new max-sum prefix has length i+1
addi s1, t1, 0 # new max sum is the running sum
next:
addi t0, t0, 1 # advance the index i
blt t0, a1, loop # if (i<n) repeat</pre>
```

• Step 1: i=0

loop:

add t2, t0, t0 
$$\#$$
 t2 = t0 + t0 = 0 + 0 = 0  
add t2, t2, t2  $\#$  t2 = t2 + t2 = 0 + 0 = 0  
add t3, t2, a0  $\#$  t3 = t2 + a0 = 0 + 0x1000 = 0x1000  
lw t4, 0(t3)  $\#$  t4 = A[0] = -5  
add t1, t1, t4  $\#$  t1 = t1 + t4 = 0 + (-5) = -5  
blt s1, t1, mdfy  $\#$  So sánh s1 (0x80000000) < t1 (-5)  $\longrightarrow$  Nhảy tới mdfy  
mdfy:  
addi s0, t0, 1  $\#$  length s0 = t0 + 1 = 0+1 = 1  
addi s1, t1, 0  $\#$  s1 = t1 = -5

next:

addi 
$$t0$$
,  $t0$ ,  $1$  #  $t0 = t0 + 1 = 0 + 1 = 1$   
blt  $t0$ ,  $a1$ , loop # So sánh  $t0$  (1) <  $a1$  (6)  $\rightarrow$  Nhảy đến loop

Kết quả:

t0	5	1
t1	6	-5
t3	28	268500992
t4	29	-5
- <u>r</u>	_	
t0	5	1
s1	9	-5

• Step 2: i = 1

loop:

add t2, t0, t0 # t2 = t0 + t0 = 1 + 1 = 2  
add t2, t2, t2 # t2 = t2 + t2 = 2 + 2 = 4  
add t3, t2, a0 # t3 = t2 + a0 = 4 + 0x1000 = 0x1004  
lw t4, 0(t3) # t4 = A[1] = -2  
add t1, t1, t4 # t1 = t1 + t4 = -5 - 2 = -7  
blt s1, t1, mdfy # So sánh s1 (-5) > t1 (-7) 
$$\rightarrow$$
 Không nhảy  
j next # Nhảy đến nhãn next

next:

addi 
$$t0$$
,  $t0$ ,  $1$  #  $t0 = t0 + 1 = 1 + 1 = 2$   
blt  $t0$ , a1, loop # So sánh  $t0$  (2) < a1 (6)  $\rightarrow$  Nhảy đến loop

### Kết quả:

t3	28	268500996
t4	29	-2
t1	6	-7
t2	7	4
t0	5	2
s1	9	-5

#### • Step 3: i = 2

loop:

add t2, t0, t0 
$$\#$$
 t2 = t0 + t0 = 2 + 2 = 4  
add t2, t2, t2  $\#$  t2 = t2 + t2 = 4 + 4 = 8  
add t3, t2, a0  $\#$  t3 = t2 + a0 = 8 + 0x1000 = 0x1008  
lw t4, 0(t3)  $\#$  t4 = A[2] = 10  
add t1, t1, t4  $\#$  t1 = t1 + t4 = -7 + 10 = 3  
blt s1, t1, mdfy  $\#$  So sánh s1 =-5 < t1 (3)  $\rightarrow$  Nhảy tới mdfy  
mdfy:  
addi s0, t0, 1  $\#$  s0 = t0 + 1 = 2+1 = 3  
addi s1, t1, 0  $\#$  s1 = t1 = 3

### Kết quả:

•		
t3	28	268501000
t4	29	10
	ΨĮ	<u> </u>
t1	6	3
t2	7	8
t0	5	3
s1	9	3

Step 4: i=3loop: add t2, t0, t0 # t2 = t0 + t0 = 3 + 3 = 6add t2, t2, t2 # t2 = t2 + t2 = 6 + 6 = 12# t3 = t2 + a0 = 12 + 0x1000 = 0x100Cadd t3, t2, a0 # t4 = A[3] = -6lw t4, 0(t3) # t1 = t1 + t4 = 3 - 6 = -3add t1, t1, t4 # So sánh s1 (3) > t1 (-3)  $\rightarrow$  Không nhảy blt s1, t1, mdfy # Nhảy đến nhãn next j next next: addi t0, t0, 1 # t0 = 3 + 1 = 4blt t0, a1, loop # t0 = 4 = a1 - Stop

### Kết quả:

t3	28	268501004
t4	29	-6
t1	6	-3
t2	7	12
t0	5	4
s1	9	3

#### **Assignment 2**

Tạo mới một project thực hiện chương trình trong Home Assigment 2. Khởi tạo bộ giá trị mới cho mảng, dịch và nạp lên mô phỏng. Chạy chương trình từng bước một và quan sát sự thay đổi các thanh ghi để kiểm nghiệm chương trình hoạt động đúng với thuật toán. Viết thêm chương trình con để in ra mảng sau mỗi lượt sắp xếp

#### Home Assignment 2

Thuật toán sắp xếp lựa chọn (selection sort). Một mảng số nguyên gồm n phần tử có thể được sắp xếp theo thứ tự tăng dần như sau. Tìm phần tử có giá trị lớn nhất trong danh sách và đổi chỗ nó với phần tử cuối cùng trong dãy. Phần tử cuối cùng đã được đặt đúng vị trí. Tiếp tục thực hiện các bước trên với n – 1 phần tử chưa được sắp xếp cho đến khi chỉ còn lại 1 phần tử. Khi đó thuật toán kết thúc, mảng được sắp xếp theo thứ tự tăng dần. Chương trình dưới đây minh họa việc thực hiện thuật toán sắp xếp lựa chọn bằng phương pháp truy nhập kiểu con trỏ. Hãy đọc kỹ và hiểu cách thực hiện của chương trình.

#### Chương trình thực hiện

```
.data
A: .word 7, -2, 5, 1, 5, 6, 7, 3, 6, 8, 8, 59, 5
Aend: .word
.text
main:
                # a0 = address(A[0])
  la a0, A
                  # a1 = address(Aend)
  la a1, Aend
                  # Lưu địa chỉ ban đầu của mảng vào s2
  mv s2, a0
  addi a1, a1, -4 \# a1 = address(A[n-1])
                # Số phần tử của mảng (13)
  li s6, 13
               # Nhảy đến thủ tục sort để sắp xếp
  j sort
after sort:
                # Chuẩn bị gọi hệ thống để kết thúc chương trình
  li a7, 10
               # Goi hê thống để kết thúc chương trình
  ecall
end main:
sort:
  beg a0, a1, done # Nếu a0 == a1 (mảng chỉ có 1 phần tử), nhảy đến nhãn done
                # Gọi thủ tục max để tìm phần tử lớn nhất trong phần chưa sắp
  j max
xếp
after max:
  lw t0, 0(a1)
                # Load giá tri của phần tử cuối cùng vào t0
```

```
# Ghi giá trị của phần tử cuối cùng vào vị trí của phần tử lớn
  sw t0, 0(s0)
nhất
  sw s1, 0(a1)
                   # Ghi giá trị lớn nhất vào vị trí của phần tử cuối cùng
                   # Di chuyển con trỏ al sang trái (giảm kích thước phần chưa
  addi a1, a1, -4
sắp xếp)
  jal print array # Goi thủ tục in mảng
  j sort
                # Lặp lại thủ tục sort
done:
  j after sort
max:
                   # Khởi tạo con trỏ max (s0) trỏ đến phần tử đầu tiên
  addi s0, a0, 0
                   # Khởi tạo giá trị max (s1) bằng giá trị của phần tử đầu tiên
  lw s1, 0(s0)
                  # Khởi tạo con trỏ next (t0) trỏ đến phần tử đầu tiên
  addi t0, a0, 0
loops:
  beq t0, a1, ret # Nếu t0 == a1 (đã duyệt hết mảng), nhảy đến nhãn ret
                  # Di chuyển con trỏ t0 sang phải (phần tử tiếp theo)
  addi t0, t0, 4
                  # Load giá trị của phần tử tiếp theo vào t1
  lw t1, 0(t0)
  blt t1, s1, loops # Nếu t1 < s1 (phần tử tiếp theo nhỏ hơn max), lặp lại
                  # Cập nhật con trỏ max (s0) trỏ đến phần tử tiếp theo
  addi s0, t0, 0
                  # Cập nhật giá trị max (s1) bằng giá trị của phần tử tiếp theo
  addi s1, t1, 0
  j loops
                 # Lặp lại vòng lặp
ret:
  j after max
print array:
  addi sp, sp, -8 # Cấp phát không gian trên stack
                  # Lưu giá trị của ra vào stack
  sw ra, 0(sp)
  sw a0, 4(sp)
                   # Luu giá trị của a0 vào stack
                # Khởi tao biến đếm s5 = 0
  li s5, 0
```

```
print loop:
  beq s5, s6, print done # Nếu s5 == s6 (đã duyệt hết mảng), kết thúc in
  slli s7, s5, 2
                  #s7 = s5 * 4 (offset của phần tử thứ s5)
  add s7, s7, s2 \# s7 = địa chỉ của phần tử thứ s5 (sử dụng s2 thay vì a0)
                   # Load giá trị của phần tử thứ s5 vào s8
  1 \text{w s} 8, 0 (\text{s} 7)
  # In giá trị
                # Chuẩn bị in số nguyên
  li a7, 1
                  # Đặt giá trị cần in vào a0
  mv a0, s8
                # Gọi hệ thống để in giá trị
  ecall
  # In khoảng trắng
                 # Chuẩn bị in ký tự
  li a7, 11
                 # Đặt ký tự khoảng trắng (ASCII 32) vào a0
  li a0, 32
                # Gọi hệ thống để in ký tự
  ecall
                   # Tăng biến đếm s5 lên 1
  addi s5, s5, 1
                   # Lặp lại vòng lặp
  j print loop
print done:
  # In ký tự xuống dòng
  li a7, 11
                 # Chuẩn bị in ký tự
  li a0, 10
                 # Đặt ký tự xuống dòng (ASCII 10) vào a0
                # Gọi hệ thống để in ký tự
  ecall
  lw ra, 0(sp)
                # Khôi phục giá trị của ra từ stack
  lw a0, 4(sp)
                   # Khôi phục giá trị của a0 từ stack
                   # Giải phóng không gian trên stack
  addi sp, sp, 8
               # Trở về thủ tục gọi
  jr ra
```

### Kết quả thu được:

```
      7 -2 5 1 5 6 7 3 6 8 8 5 59

      7 -2 5 1 5 6 7 3 6 8 5 8 59

      7 -2 5 1 5 6 7 3 6 5 8 8 59

      7 -2 5 1 5 6 5 3 6 7 8 8 59

      6 -2 5 1 5 6 5 3 7 7 8 8 59

      6 -2 5 1 5 3 5 6 7 7 8 8 59

      5 -2 5 1 3 5 6 6 7 7 8 8 59

      5 -2 3 1 5 5 6 6 7 7 8 8 59

      1 -2 3 5 5 6 6 7 7 8 8 59

      -2 1 3 5 5 5 6 6 7 7 8 8 59
```

### Khởi tạo giá trị

```
la a0, A # Load địa chỉ A[0] vào a0
la a1, Aend
addi a1, a1, -4 # a1 trỏ vào phần tử cuối A[n-1]
j sort # Nhảy vào phần sắp xếp
```

a0	10	0x10010000
a1	11	0x10010008
a1	11	0x10010030

### Vòng lặp sắp xếp (Selection Sort)

#### sort:

beq a0, a1, done # Nếu chỉ còn một phần tử, dừng lại j max # Gọi max để tìm phần tử lớn nhất

### Tìm phần tử lớn nhất (Hàm max)

#### max:

```
addi s0, a0, 0 # s0 trỏ vào phần tử đầu (vị trí max ban đầu)
lw s1, 0(s0) # s1 = giá trị max ban đầu
addi t0, a0, 0 # t0 trỏ vào phần tử đầu (vị trí đang xét)
```

s0	8	0x10010000
s1	9	0x00000007

t0 5 0x10010000

## Lặp qua mảng để tìm max

#### loop:

beq t0, a1, ret # Nếu đã xét đến cuối mảng, quay về hàm gọi addi t0, t0, 4 # Tiến đến phần tử tiếp theo lw t1, 0(t0) # Lấy giá trị phần tử tiếp theo vào t1 blt t1, s1, loop # Nếu t1 < max hiện tại, tiếp tục vòng lặp addi s0, t0, 0 # Nếu t1 > max hiện tại, cập nhật vị trí max addi s1, t1, 0 # Cập nhật giá trị max

j loop

t1	6	0xfffffffe
t0	5	0x10010008
t1	6	0x00000005

Lặp qua mảng, nếu tìm thấy phần tử **lớn hơn giá trị max hiện tại**, cập nhật s0 và s1.

#### Ví dụ

s0	8	0x10010018
s1	9	0x0000007

Khi hết vòng lặp, s0 chứa địa chỉ phần tử lớn nhất.

### Hoán đổi phần tử lớn nhất với phần tử cuối

after\_max:

lw t0, 0(a1) # Lấy giá trị cuối mảng vào t0 sw t0, 0(s0) # Gán giá trị cuối vào vị trí max sw s1, 0(a1) # Gán giá trị max vào cuối mảng addi a1, a1, -4 # Giảm kích thước mảng (co ngắn lại) j sort # Tiếp tục sắp xếp phần còn lại

t0	5	0x00000005
a1	11	0x1001002c

- Hoán đổi phần tử lớn nhất với phần tử cuối cùng của đoạn hiện tại.
- Thu hẹp kích thước mảng bằng cách giảm a1.
- Lặp lại quá trình cho đến khi mảng được sắp xếp hoàn toàn.

# Kết thúc chương trình

done:

j after\_sort after\_sort:

li a7, 10

ecall # Thoát chương trình

# Kết quả trong ví dụ trên:

Bước	Mảng A sau khi sắp xếp từng
	phần
0	7, -2, 5, 1, 5, 6, 7, 3, 6, 8, 8, 5,
	59
1	7, -2, 5, 1, 5, 6, 7, 3, 6, 5, 8, 8, 59
2	7, -2, 5, 1, 5, 6, 7, 3, 6, 5, 8, 8, 59
3	5, -2, 5, 1, 5, 6, 7, 3, 6, 7, 8, 8, 59
4	5, -2, 5, 1, 5, 6, 6, 3, 7, 7, 8, 8, 59
5	5, -2, 5, 1, 5, 3, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
6	5, -2, 5, 1, 5, 3, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
7	3, -2, 5, 1, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
8	3, -2, 5, 1, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
9	3, -2, 1, 5, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
10	1, -2, 3, 5, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59
11	-2, 1, 3, 5, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59

## Kết quả cuối cùng (mảng sau khi sắp xếp tăng dần):

-2, 1, 3, 5, 5, 5, 6, 6, 7, 7, 8, 8, 59

Kết luận: Chương trình hoạt động đúng với thuật toán.

### **Assignment 3**

Viết chương trình thực hiện thuật toán sắp xếp nổi bọt (bubble sort).

## Chương trình thực hiện:

```
.data
A: .word 1, -3, 4, 5, 2, -8, 8, 7
Aend: .word
.text
main:
  la a0, A
  la a1, Aend
  addi a1, a1, -4
  j bubble sort
after sort:
  li a7, 10
  ecall
bubble sort:
  la t0, A
  addi t1, a1, 4
outer loop:
  add t2, t0, zero
  addi a3, t1, -4
```

li t3, 0

```
inner_loop:
  bge t2, a3, end inner
  lw t4, 0(t2)
  lw t5, 4(t2)
  ble t4, t5, no_swap
  sw t5, 0(t2)
  sw t4, 4(t2)
  li t3, 1
no swap:
  addi t2, t2, 4
  j inner loop
end inner:
  jal print_array
  beqz t3, end_sort
  addi t1, t1, -4
  b outer loop
end sort:
  j after_sort
print array:
  addi sp, sp, -20
  sw t0, 0(sp)
  sw t1, 4(sp)
  sw t2, 8(sp)
  sw a0, 12(sp)
  sw a7, 16(sp)
  la t0, A
  la t1, Aend
  addi t1, t1, -4
print loop:
  bgt t0, t1, print_done
  1 \text{w a} 0, 0 \text{(t0)}
```

```
li a7, 1
  ecall
  li a0, 32
  li a7, 11
  ecall
  addi t0, t0, 4
  j print loop
print done:
  li a0, 10
  li a7, 11
  ecall
  lw t0, 0(sp)
  lw t1, 4(sp)
  lw t2, 8(sp)
  lw a0, 12(sp)
  lw a7, 16(sp)
  addi sp, sp, 20
  jr ra
Kết quả thu được:
```

```
-3 1 4 2 -8 5 7 8
-3 1 2 -8 4 5 7 8
-3 1 -8 2 4 5 7 8
-3 -8 1 2 4 5 7 8
-8 -3 1 2 4 5 7 8
-8 -3 1 2 4 5 7 8
-8 -3 1 2 4 5 7 8
-- program is finished running (0) --
```

### **Assignment 4**

Viết chương trình thực hiện thuật toán sắp xếp chèn (insertion sort).

```
Chương trình thực hiện:
.data
A: .word -3, 4, 1, 2, 7, 9, 10, -4, 11, 2, 3
Aend: .word
.text
main:
  la a0, A
  la a1, Aend
  addi a1, a1, -4
  j insertion sort
after sort:
  li a7, 10
  ecall
insertion sort:
  la t0, A
  addi t1, t0, 4
outer loop:
  bgt t1, a1, end sort
  1w t2, 0(t1)
  add t3, t1, zero
inner loop:
  addi t4, t3, -4
  blt t4, t0, insert done
  lw t5, 0(t4)
  ble t5, t2, insert done
  sw t5, 4(t4)
  addi t3, t3, -4
  j inner loop
insert done:
```

```
sw t2, 0(t3)
  jal print array
  addi t1, t1, 4
  j outer_loop
end_sort:
  j after_sort
print array:
  addi sp, sp, -20
  sw t0, 0(sp)
  sw t1, 4(sp)
  sw t2, 8(sp)
  sw t3, 12(sp)
  sw a7, 16(sp)
  la t0, A
  la t1, Aend
  addi t1, t1, -4
print loop:
  bgt t0, t1, print_done
  1 \text{w a} 0, 0 \text{(t0)}
  li a7, 1
  ecall
  li a0, 32
  li a7, 11
  ecall
  addi t0, t0, 4
  j print_loop
print done:
  li a0, 10
  li a7, 11
  ecall
```

```
lw t0, 0(sp)
lw t1, 4(sp)
lw t2, 8(sp)
lw t3, 12(sp)
lw a7, 16(sp)
addi sp, sp, 20
jr ra
```

## Kết quả thu được:

```
-3 4 1 2 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 4 2 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 2 4 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 2 4 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 2 4 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 2 4 7 9 10 -4 11 2 3
-3 1 2 4 7 9 10 -4 11 2 3
-4 -3 1 2 4 7 9 10 11 2 3
-4 -3 1 2 4 7 9 10 11 2 3
-4 -3 1 2 2 4 7 9 10 11 3
-4 -3 1 2 2 3 4 7 9 10 11
-- program is finished running (0) --
```