

Báo cáo thực hành KTMT tuần 6

Họ và tên: Đỗ Gia Huy

MSSV: 20215060

Assignment 1

1. Code

.data

A: .word 0:100

message1: .asciiz "Nhap so luong phan tu: "

message2: .asciiz "\n"

message3: .asciiz "Tong day con lon nhat: "

.text

main:

la \$a0, message1

li \$v0, 4

syscall

li \$v0, 5

syscall

move \$a1, \$v0

Nhap cac phan tu cua mang

li \$t1, 0

la \$a0, A

lap:

li \$v0, 5

syscall

```

sw    $v0,($a0)
addi  $t1,$t1,1
addi  $a0,$a0,4
blt   $t1,$a1,lap
j     mspfx
nop

```

continue:

```

la    $a0, message3
li    $v0, 4
syscall

```

```

li    $v0, 1
move  $a0, $v1
syscall

```

```

li    $v0, 10
syscall
nop

```

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) need to be processed

@param[in] a1 the number of elements in list(A)

@param[out] v0 the length of sub-array of A in which max sum reaches.

```

# @param[out] v1 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:
    la    $a0, A
    addi  $v0,$zero,0 #initialize length in $v0 to 0
    addi  $v1,$zero,0 #initialize max sum in $v1 to 0
    addi  $t0,$zero,0 #initialize index i in $t0 to 0
    addi  $t1,$zero,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
    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
    slt   $t5,$v1,$t1 #set $t5 to 1 if max sum < new sum
    bne   $t5,$zero,mdfy #if max sum is less, modify results
    j     test #done?
mdfy:
    addi  $v0,$t0,1 #new max-sum prefix has length i+1
    addi  $v1,$t1,0 #new max sum is the running sum
test:
    addi  $t0,$t0,1 #advance the index i
    slt   $t5,$t0,$a1 #set $t5 to 1 if i<n
    bne   $t5,$zero,loop #repeat if i<n

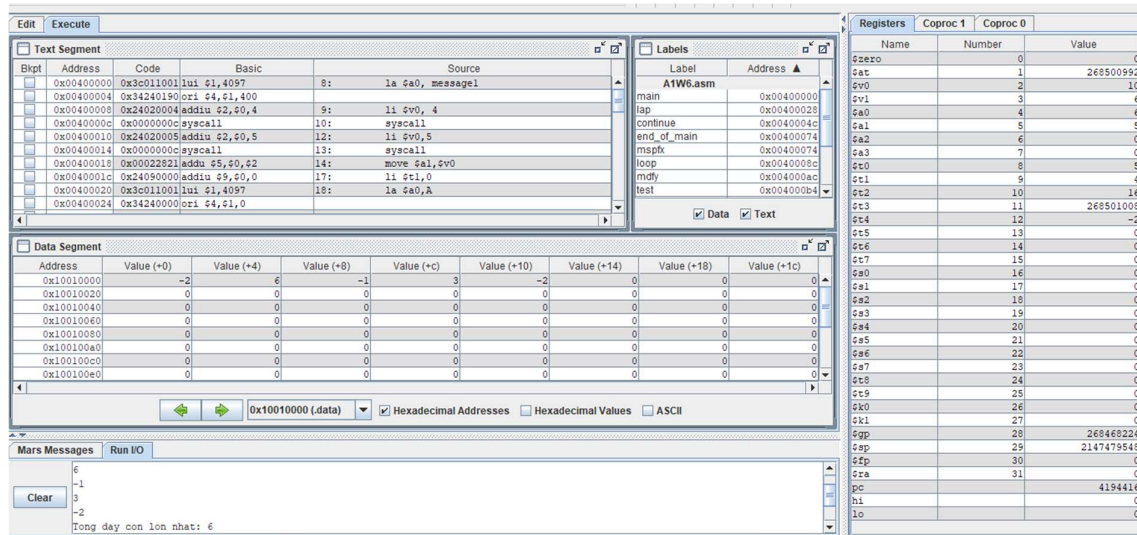
```

done:

j continue

mspf_x_end:

2. Kết quả



Khi nhập 5 phần tử -2, 6, -1, 3, -2 thì kết quả cho ra màn hình là 6

Tổng \$v1 = 6

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

Assignment 2

Selection sort là một thuật toán sắp xếp đơn giản, tìm kiếm và chọn phần tử nhỏ nhất hoặc lớn nhất trong danh sách và đổi chỗ nó với phần tử đầu tiên của danh sách. Tiếp tục quá trình này cho đến khi danh sách được sắp xếp hoàn toàn.

Ý tưởng của selection sort:

1. Xác định phần tử nhỏ nhất (hoặc lớn nhất) trong danh sách.
2. Hoán đổi phần tử nhỏ nhất (hoặc lớn nhất) với phần tử đầu tiên của danh sách.
3. Tiếp tục sắp xếp danh sách con còn lại (trừ phần tử đã sắp xếp) bằng cách lặp lại bước 1 và 2 cho đến khi danh sách được sắp xếp hoàn toàn.

Điều này tạo ra một danh sách con được sắp xếp ở đầu danh sách ban đầu, danh sách con này tiếp tục được lặp lại đến khi danh sách được sắp xếp hoàn toàn. Thuật toán selection sort hoạt động với tốc độ $O(n^2)$ trong trường hợp xấu nhất.

1- Selection sort (Tăng dần)

1.1- Code

.data

A: .space 100 #khai bao mang A

Aend: .word

Message1: .ascii "Do dai mang la: "

Message2: .ascii "Nhap phan tu mang : "

Message3: .ascii "\n "

ms: .ascii " "

.text

main:

la \$a3, A # gan \$a3 la dia chi phan tu dau tien cua mang

j insert

after_insert:

la \$a0, A # \$a0 = Address(A[0])

la \$a1, Aend

la \$t8, (\$t0)

mul \$t7, \$t0, 4

add \$a1, \$a0, \$t7

add \$a1, \$a1, -4

j sort #sort

after_sort:

```
        li    $v0, 10 #exit
        syscall
end_main:
```

```
print:
        beq   $t9, $t8, after_print
        la    $a0, A
        mul   $t6, $t9, 4
        add   $t7, $a0, $t6
        lw    $a0, ($t7)
        li    $v0, 1
        syscall
        li    $v0, 4
        la    $a0, ms
        syscall
        addi  $t9, $t9, 1
        j     print
```

```
insert:
        li    $v0, 4 #syscall in ra chuoi
        la    $a0, Message1
        syscall
        li    $v0, 5
        syscall
        la    $t0, ($v0) #luu tam thoi do dai mang vao $t0
        li    $t1, 0
loop_insert:
        beq   $t1, $t0, after_insert #quay tro lai main
```

```

li    $v0, 4 #syscall in ra chuoi
la    $a0, Message2
syscall
li    $v0, 5
syscall
sw    $v0, 0($a3)
addi  $t1, $t1, 1
add   $a3, $a3, 4
j     loop_insert

```

sort:

```

beq   $a0,$a1,done #single element list is sorted
j     max #call the max procedure

```

after_max:

```

lw    $t0,0($a1) #load last element into $t0
sw    $t0,0($v0) #copy last element to max location
sw    $v1,0($a1) #copy max value to last element

```

addi \$a1,\$a1,-4 #decrement pointer to last element sort #repeat sort
for smaller list

```

li    $v0, 4 #syscall in ra chuoi
la    $a0, Message3
syscall
li    $t9, 0
j     print

```

after_print:

```

j     sort

```

done:

```

j     after_sort

```

max:

```
la    $a0, A
addi  $v0, $a0, 0 #init max pointer to first element
lw     $v1, 0($v0) #init max value to first value
addi  $t0, $a0, 0 #init next pointer to first
```

loop:

```
beq   $t0, $a1, ret #if next=last, return
addi  $t0, $t0, 4 #advance to next element
lw     $t1, 0($t0) #load next element into $t1
slt    $t2, $t1, $v1 #(next)<(max) ?
bne    $t2, $zero, loop #if (next)<(max), repeat
addi  $v0, $t0, 0 #next element is new max element
addi  $v1, $t1, 0 #next value is new max value
j      loop #change completed; now repeat
```

ret:

```
j      after_max
```

1.2- Kết quả

Nhập số phần tử mảng n = 13

Mảng A ban đầu: 7,-2,5,1,4,6,7,3,6,8,8,9,5

| Data Segment | | | | | | | | | |
|--------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|--|
| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) | |
| 0x10010000 | 7 | -2 | 5 | 1 | 4 | 6 | 7 | 3 | |
| 0x10010020 | 6 | 8 | 8 | 9 | 5 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | |

Mảng A sau khi sắp xếp: -2,1,3,4,5,5,6,6,7,7,8,8,9

| Data Segment | | | | | | | | |
|--------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
| 0x10010000 | -2 | 1 | 3 | 4 | 5 | 5 | 6 | 6 |
| 0x10010020 | 7 | 7 | 8 | 8 | 9 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

⇒ Kết quả này đúng với lý thuyết

2- Selection sort (Giảm dần) (Làm thêm)

2.1- Code

.data

A: .word 7,-2,5,1,4,6,7,3,6,8,9,5

Aend: .word

.text

```
main:      la    $a0,A #$a0 = Address(A[0])
           la    $a1,Aend
           addi  $a1,$a1,-4 #$a1 = Address(A[n-1])
           j     sort #sort
           li    $s6, 0
after_sort: li    $v0, 10 #exit
           syscall
```

end_main:

#-----

#procedure sort (Descending selection sort using pointer)

#register usage in sort program

#\$a0 pointer to the first element in unsorted part

#\$a1 pointer to the last element in unsorted part

#\$t0 temporary place for value of last element

#\$v0 pointer to min element in unsorted part

#\$v1 value of min element in unsorted part

#-----

```

sort:      beq   $a0,$a1,done #single element list is sorted
           j     min #call the min procedure
after_min: lw    $t0,0($a1) #load last element into $t0
           sw    $t0,0($v0) #copy last element to min location
           sw    $v1,0($a1) #copy min value to last element
           addi  $a1,$a1,-4 #decrement pointer to last element
           j     sort #repeat sort for smaller list
done:      j     after_sort

#-----
#Procedure min
#function: find the value and address of min element in the list
#$a0 pointer to first element
#$a1 pointer to last element
#-----

min:       addi  $v0,$a0,0 #init min pointer to first element
           lw    $v1,0($v0) #init min value to first value
           addi  $t0,$a0,0 #init next pointer to first
loop:      beq   $t0,$a1,ret #if next=last, return
           addi  $t0,$t0,4 #advance to next element
           lw    $t1,0($t0) #load next element into $t1
           slt   $t2,$v1,$t1 #(next)>(min) ?
           bne   $t2,$zero,loop #if (next)>(min), repeat
           addi  $v0,$t0,0 #next element is new min element
           addi  $v1,$t1,0 #next value is new min value
           j     loop #change completed; now repeat
ret:       j     after_min

```

2.2- Kết quả

Mảng A ban đầu: 7,-2,5,1,4,6,7,3,6,8,8,9,5

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 7 | -2 | 5 | 1 | 4 | 6 | 7 | 3 |
| 0x10010020 | 6 | 8 | 8 | 9 | 5 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Mảng A sau khi sắp xếp: 9,8,8,7,7,6,6,5,4,3,1,-2

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 9 | 8 | 8 | 7 | 7 | 6 | 6 | 5 |
| 0x10010020 | 5 | 4 | 3 | 1 | -2 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

Assignment 3

Bubble sort là một thuật toán sắp xếp đơn giản, lặp lại việc so sánh và đổi chỗ các phần tử liên tiếp nhau nếu chúng không đúng thứ tự mong muốn. Trong mỗi lần lặp, phần tử lớn nhất sẽ được đưa lên đầu danh sách và tiếp tục sắp xếp danh sách còn lại.

Ý tưởng của bubble sort như sau:

1. Bắt đầu từ đầu danh sách, so sánh phần tử thứ i với phần tử thứ $i+1$.
2. Nếu phần tử thứ i lớn hơn (hoặc nhỏ hơn) phần tử thứ $i+1$, hoán đổi chúng.
3. Tiếp tục lặp lại bước 1 và 2 cho đến khi đi qua tất cả các phần tử trong danh sách.
4. Lặp lại quá trình trên cho đến khi không có phần tử nào được hoán đổi nữa.

Trong mỗi lần lặp, phần tử lớn nhất sẽ được đưa lên đầu danh sách, cho đến khi danh sách được sắp xếp hoàn toàn. Thuật toán bubble sort hoạt động với tốc độ $O(n^2)$ trong trường hợp xấu nhất. Mặc dù thuật toán này đơn giản, nhưng nó thường chỉ được sử dụng cho các danh sách nhỏ hoặc đã gần sắp xếp.

1- Bubble sort (Tăng dần)

1.1- Code

.data

A: .word 4, 5, -2, 5, 3, 7

Aend: .word

.text

la \$a0, A

la \$a1, Aend

li \$s0, 0 # count = 0 (count la bien dem phan tu)

li \$s1, -1 # i = -1 (i trong loopi)

DemPhanTu: beq \$a1, \$a0, Size # So sanh dia chi hien tai trong a1
voi dia chi co so cua mang A

addi \$a1, \$a1, -4 # dia chi a1 giam de den tung dia
chi cua tung phan tu trong mang

addi \$s0, \$s0, 1 # So luong phan tu tang thêm 1
j DemPhanTu

Size: addi \$t0, \$s0, -1 # t0 = So luong phan tu cua mang A - 1

loop1: addi \$s1, \$s1, 1 # i++

li \$s2, 0 # j = 0 (j trong loop 2)

beq \$s1, \$t0, Exit # Neu i = size - 1 thì thoát

loop2: sub \$t2, \$t0, \$s1 # t2 = (size - 1) - i

beq \$s2, \$t2, loop1 # Neu j = (size - 1) - i thì nhảy den

loop1

if_swap: sll \$t3, \$s2, 2 # Tính offset của địa chỉ A[j]

add \$s3, \$a0, \$t3 # Tính địa chỉ A[j]

lw \$v0, 0(\$s3) # Load giá trị A[j]

addi \$s3, \$s3, 4 # Tính địa chỉ của A[j+1]

lw \$v1, 0(\$s3) # Load giá trị A[j+1]

sle \$t4, \$v0, \$v1 # Neu A[j] <= A[j+1] thì t4 = 1;

```

                                # A[j] > A[j+1] thì t4 = 0
                                beq  $t4, $zero, swap  # t4 = 0 thì nhảy đến swap
                                addi $s2, $s2, 1      # j++
                                j     loop2
swap:                          sw    $v0, 0($s3)      # Ghi A[j] vào A[j+1]
                                addi $s3, $s3, -4    # Tính địa chỉ của A[j] = địa chỉ của A[j+1] - 4
                                sw    $v1, 0($s3)      # Ghi A[j+1] vào A[j]
                                addi $s2, $s2, 1      # j++
                                j     loop2

Exit:  li $v0, 10
       syscall

```

1.2- Kết quả

Mảng A ban đầu: 4,5,-2,5,3,7

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 4 | 5 | -2 | 5 | 3 | 7 | 0 | 0 |
| 0x10010020 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Mảng A sau khi sắp xếp: -2,3,4,5,5,7

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | -2 | 3 | 4 | 5 | 5 | 7 | 0 | 0 |
| 0x10010020 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

2- Bubble sort (Giảm dần)

2.1- Code

.data

A: .word 4, 5, -2, 5, 3, 7

Aend: .word

.text

```
la    $a0, A
la    $a1, Aend
li    $s0, 0 # count = 0 (count la bien dem phan tu)
li    $s1, -1    # i = -1 (i trong loopi)
```

DemPhanTu: beq \$a1, \$a0, Size # So sanh dia chi hien tai trong a1
voi dia chi co so cua mang A

addi \$a1, \$a1, -4 # Dia chi a1 giam de den tung dia chi
cua tung phan tu trong mang

addi \$s0, \$s0, 1 # So luong phan tu tang them 1

j DemPhanTu

Size: addi \$t0, \$s0, -1 # t0 = So luong phan tu cua mang A - 1

loop1: addi \$s1, \$s1, 1 # i++

li \$s2, 0 # j = 0 (j trong loop2)

beq \$s1, \$t0, Exit # Neu i = size - 1 thì thoát

loop2: sub \$t2, \$t0, \$s1 # t2 = (size - 1) - i

beq \$s2, \$t2, loop1 # Neu j = (size - 1) - i thì nhảy den

loop1

if_swap: sll \$t3, \$s2, 2 # Tính offset của địa chỉ A[j]

add \$s3, \$a0, \$t3 # Tính địa chỉ A[j]

lw \$v0, 0(\$s3) # Load giá trị A[j]

addi \$s3, \$s3, 4 # Tính địa chỉ của A[j+1]

lw \$v1, 0(\$s3) # Load giá trị A[j+1]

sle \$t4, \$v1, \$v0 # Neu A[j+1] <= A[j] thì t4 = 1;

A[j+1] > A[j] thì t4 = 0

beq \$t4, \$zero, swap # t4 = 0 thì nhảy den swap

addi \$s2, \$s2, 1 # j++

j loop2

```

swap:    sw    $v0, 0($s3)      # Ghi A[j] vào A[j+1]
        addi   $s3, $s3, -4 # Tính địa chỉ của A[j] = địa chỉ của A[j+1] - 4
        sw    $v1, 0($s3)      # Ghi A[j+1] vào A[j]
        addi   $s2, $s2, 1      # j++
        j      loop2

Exit:    li $v0, 10
        syscall

```

2.2- Kết quả

Mảng A ban đầu: 4,-2,5,3,5,7

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 4 | 5 | -2 | 5 | 3 | 7 | 0 | 0 |
| 0x10010020 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Mảng A sau khi sắp xếp: 7,5,5,4,3,-2

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 7 | 5 | 5 | 4 | 3 | -2 | 0 | 0 |
| 0x10010020 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

Assignment 4

Insertion sort là một thuật toán sắp xếp đơn giản, sắp xếp danh sách bằng cách chèn phần tử vào vị trí thích hợp trong danh sách con đã được sắp xếp trước đó.

Ý tưởng của insertion sort như sau:

1. Bắt đầu với phần tử đầu tiên của danh sách, coi như rằng danh sách con đầu tiên chỉ chứa phần tử đó.
2. Lặp lại cho đến khi tất cả các phần tử được sắp xếp.

3. Trong mỗi lần lặp, chọn một phần tử trong danh sách chưa được sắp xếp và chèn nó vào vị trí đúng trong danh sách con đã được sắp xếp trước đó.
4. Sau khi chèn, danh sách con đã được sắp xếp được mở rộng một phần tử.

Thuật toán insertion sort hoạt động với tốc độ $O(n^2)$ trong trường hợp xấu nhất. Tuy nhiên, nó có thể hoạt động nhanh hơn các thuật toán sắp xếp khác cho các danh sách nhỏ hoặc đã gần sắp xếp.

1- Insertion sort (Tăng dần)

1.1- Code

.data

A: .word 4, -6, 3, 12, 6, 44, 32, 6, -23, 135

Aend: .word

.text

la \$a0, A

la \$a1, Aend

li \$s0, 0 # count = 0 (count là biến đếm phần tử)

li \$s1, 0 # key = 0

li \$s2, 0 # j = 0

li \$s3, 1 # i = 1

DemPhanTu: beq \$a1, \$a0, Loop # So sanh dia chi hien tai trong a1
voi dia chi co so cua mang A

addi \$a1, \$a1, -4 # Dia chi a1 giam de den tung dia chi
cua tung phan tu trong mang

addi \$s0, \$s0, 1 # So luong phan tu tang them 1

j DemPhanTu

Loop: beq \$s3, \$s0, Exit # Neu i = So luong phan tu co trong mang thi
thoat

sll \$t0, \$s3, 2 # Tinh Offset cua dia chi A[i]

add \$s4, \$a0, \$t0 # Tinh dia chi cua A[i]

lw \$s1, 0(\$s4) # Load giá trị A[i] = key


```

addi $s2, $s3, -1 # j = i - 1
While: slt $t1, $s2, $zero # Neu j >= 0 thì t1 = 0
sll $t0, $s2, 2 # Tính offset của địa chỉ A[j]
add $s5, $a0, $t0 # Tính địa chỉ của A[j]
lw $t3, 0($s5) # Load giá trị A[j] = thành ghi t3
sle $t4, $t3, $s1 # Neu key >= t3 thì t4 = 0
add $t1, $t1, $t4
bne $t1, $zero, loop_continue # Neu t1 = 0 thì dừng while
addi $s5, $s5, 4 # Tính địa chỉ của A[j+1]
sw $t3, 0($s5) # Ghi giá trị A[j] vào A[j+1]
addi $s2, $s2, -1 # j = j - 1
j While

```

loop_continue:

```

addi $s5, $s5, 4 # Tính địa chỉ của A[j+1]
sw $s1, 0($s5) # Ghi giá trị key vào A[j+1]
addi $s3, $s3, 1 # i++
j Loop

```

Exit: li \$v0, 10

syscall

1.2- Kết quả

Mảng A ban đầu: 4, -6, 3, 12, 6, 44, 32, 6, -23, 135

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | 4 | -6 | 3 | 12 | 6 | 44 | 32 | 6 |
| 0x10010020 | -23 | 135 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Mảng A sau khi sắp xếp: -23, -6, 3, 4, 6, 6, 12, 32, 44, 135

| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
|------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| 0x10010000 | -23 | -6 | 3 | 4 | 6 | 6 | 12 | 32 |
| 0x10010020 | 44 | 135 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

2- Insertion sort (Giảm dần)

2.1- Code

.data

A: .word 4, -6, 3, 12, 6, 44, 32, 6, -23, 135

Aend: .word

.text

la \$a0, A

la \$a1, Aend

li \$s0, 0 # count = 0 (count la bien dem phan tu)

li \$s1, 0 # key = 0

li \$s2, 0 # j = 0

li \$s3, 1 # i = 1

DemPhanTu: beq \$a1, \$a0, Loop # So sanh dia chi hien tai trong a1
voi dia chi co so cua mang A

addi \$a1, \$a1, -4 # Dia chi a1 giam de den tung dia chi
cua tung phan tu trong mang

addi \$s0, \$s0, 1 # So luong phan tu tang them 1

j DemPhanTu

Loop: beq \$s3, \$s0, Exit # Neu i = So luong phan tu co trong mang thi
thoát

sll \$t0, \$s3, 2 # Tính Offset cua dia chi A[i]

add \$s4, \$a0, \$t0 # Tính dia chi cua A[i]

lw \$s1, 0(\$s4) # Load giá trị A[i] = key

addi \$s2, \$s3, -1 # j = i - 1

```

While:    slt    $t1, $s2, $zero    # Neu j >= 0 thì t1 = 0
          sll    $t0, $s2, 2        # Tính offset của địa chỉ A[j]
          add    $s5, $a0, $t0      # Tính địa chỉ của A[j]
          lw     $t3, 0($s5)        # Load giá trị A[j] = thành ghi t3
          sle    $t4, $s1, $t3     # Neu key >= t3 thì t4 = 0
          add    $t1, $t1, $t4
          bne    $t1, $zero, loop_continue # Neu t1 = 0 thì dừng while
          addi   $s5, $s5, 4        # Tính địa chỉ của A[j+1]
          sw     $t3, 0($s5)        # Ghi giá trị A[j] vào A[j+1]
          addi   $s2, $s2, -1      # j = j - 1
          j      While

```

loop_continue:

```

          addi   $s5, $s5, 4        # Tính địa chỉ của A[j+1]
          sw     $s1, 0($s5)        # Ghi giá trị key vào A[j+1]
          addi   $s3, $s3, 1        # i++
          j      Loop

```

Exit: li \$v0, 10

syscall

2.2- Kết quả

Mảng A ban đầu: 4, -6, 3, 12, 6, 44, 32, 6, -23, 135

| Data Segment | | | | | | | | |
|--------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
| 0x10010000 | 4 | -6 | 3 | 12 | 6 | 44 | 32 | 6 |
| 0x10010020 | -23 | 135 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

Mảng A sau khi sắp xếp: 135, 44, 32, 12, 6, 6, 4, 3, -6, -23

| Data Segment | | | | | | | | |
|--------------|------------|------------|------------|------------|-------------|-------------|-------------|-------------|
| Address | Value (+0) | Value (+4) | Value (+8) | Value (+c) | Value (+10) | Value (+14) | Value (+18) | Value (+1c) |
| 0x10010000 | 135 | 44 | 32 | 12 | 6 | 6 | 4 | 3 |
| 0x10010020 | -6 | -23 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010040 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010060 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x10010080 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100a0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100c0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 0x100100e0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |

0x10010000 (.data) ☒ Hexadecimal Addresses ☐ Hexadecimal Values ☐ ASCII

⇒ Kết quả trên đúng với lý thuyết

~THE END~

