# **Laboratory Exercise 1**

## Giới thiệu về công cụ MARS

#### Goals

Sau bài thực hành này, bạn sẽ cài đặt được công cụ MARS, viết thử chương trình đơn giản để thử nghiệm công cụ MARS như lập trình hợp ngữ, chạy giả lập, gỡ rối, và các phương tiện nhằm hiểu rõ hơn về bản chất và các hoạt động thực sự đã xảy \$ratrong bộ xử lý MIPS.

#### Literature

- Tài liệu Kien truc MIPS.pptx
- Tài liệu MARS features, file .doc
- Tài liệu MARS Tutorial, file .doc

#### **About MIPSIT**

- MIPS (Microprocessor without Interlocked Pipeline Stages) hình thành trên cơ sở RISC.
- Năm 1981: John L. Hennessy đứng đầu một nhóm bắt đầu một công trình nghiên cứu về *bộ xử lý MIPS* đầu tiên tại **Stanford University**
- Một thiết kế chủ chốt trong MIPS là yêu cầu các câu lệnh phải hoàn thành trong 1 chu kì máy.
- Một số ứng dụng
  - Pioneer DVR-57-H
  - Kenwood HDV-810 Car Navigation System
  - HP Color Laser Jet 2500 Printer

## Kick-off

## Tải về và chạy

- 1. Tải về Java Runtime Environment, JRE, để chạy công cụ MARS http://www.oracle.com/technetwork/java/javase/downloads/index.html
- 2. Cài đặt JRE
- 3. Tải về công cụ MARS, bao gồm
  - a. Phiên bản mới nhất của MARS, và nên lấy thêm 2 tài liệu:
  - b. MARS features, và
  - c. MARS Tutorial
  - ở URL sau

http://courses.missouristate.edu/KenVollmar/MARS/download.htm

Xong. Công cụ MARS có thể thực hiện ngay mà không cần cài đặt. Click đúp vào file Mars.jar để chạy.

Chú ý: để tiện lợi, các sinh viên có thể tải về các tài nguyên liên quan tại URL duy nhất sau: <a href="ftp://dce.hust.edu.vn/tiennd/ict4/Mars/">ftp://dce.hust.edu.vn/tiennd/ict4/Mars/</a>

## Cơ bản về giao diện lập trình IDE

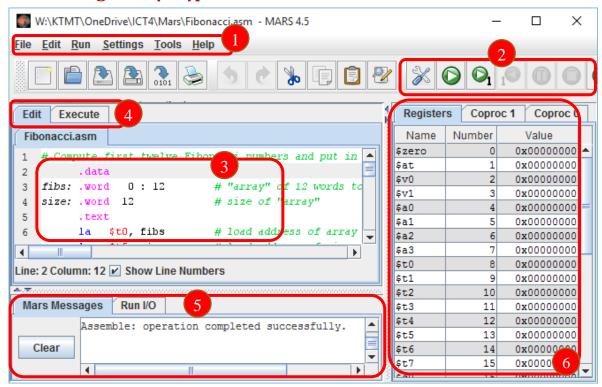


Figure 1. IDE of MARS Tool

- 1. Menus: Hầu hết các mục trong menu đều có các icon tương ứng
  - Di chuyển chuột lên trên của icon → tooltip giải thích về chức năng tương ứng sẽ hiển thị.

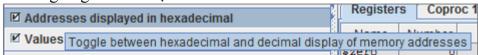


Figure 2. Tooltip giải thích chức năng trong các Menu

O Các mục trong menu cũng có phím tắt tương ứng.

#### 2. Toolbar:

- o Chứa một vài tính năng soạn thảo cơ bản như: copy, paste, open...
- Các tính năng gỡ rỗi (trong hình chữ nhật màu đỏ)
  - Run: chay toàn bô chương trình
  - Run one step at a time: chạy từng lệnh và dừng (rất hữu ích)
  - Undo the last step: khôi phục lại trạng thái ở lệnh trước đó (rất hữu ích)
  - Pause: tạm dừng quá trình chạy toàn bộ (Run)
  - Stop: kết thúc quá trình gỡ rối
  - Reset MIPS memory and register: Khởi động lại
- 3. **Edit tab:** MARS có bộ soạn thảo văn bản tích hợp sẵn với tính tô màu theo cú pháp, giúp sinh viên dễ theo dõi mã nguồn. Đồng thời, khi sinh

viên gõ lệnh mà chưa hoàn tất, một popup sẽ hiện \$rađể trợ giúp. Vào menu Settings / Editor... để thay đổi màu sắc, font...



Figure 3. Popup trợ giúp hoàn tất lệnh và giải thích lệnh

#### 4. Edit/Execute:

Mỗi file mã nguồn ở giao diện soạn thảo có 2 cửa sổ - 2 tab: Edit và Execute

- Edit tab: viết chương trình hợp ngữ với tính năng tô màu theo cú pháp.
- Execute tab: biên dịch chương trình hợp ngữ đã viết ở Edit tab thành mã máy, chạy và gỡ rối.
- 5. Message Areas: Có 2 cửa sổ message ở canh dưới của giao diên IDE
  - The Run I/O tab chỉ có tác dụng khi đang chạy run-time
    - Hiển thị các kết quả xuất \$raconsole, và
    - Nhập dữ liệu vào cho chương trình qua console.

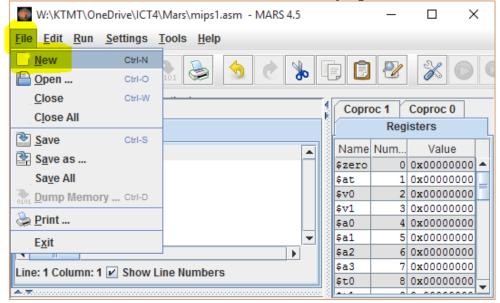
MARS có tùy chọn để bạn có thể mọi thông tin nhập liệu vào qua console sẽ được hiển thị lại \$ramessage area.

- o MARS Messages tab được dùng để hiển thị cho các thông báo còn lại như là các báo lỗi trong quá trình biên dịch hay trong quá trình thực hiện run-time. Bạn có thể click vào thông báo lỗi để chương trình tư động nhảy tới dòng lệnh gây \$ralỗi.
- 6. **MIPS Registers**: Bảng hiển thị giá trị của các thanh ghi của bộ xử lý MIPS, luôn luôn được hiện thị, bất kể chương trình hợp ngữ có được chạy hay không. Khi viết chương trình, bảng này sẽ giúp bạn nhớ được tên của các thành ghi và địa chỉ của chúng. Có 3 tab trong bảng này:
  - the Register File: các thanh ghi số nguyên với địa chỉ từ \$0 tới
     \$31, và cả 3 thanh ghi đặc LO, HI và thanh ghi Program Counter
  - the Coprocesor 0 registers: các thanh ghi của bộ đồng xử lý
     C0, phục vụ cho xử lý ngắt
  - o the Coprocesor 1 registers: các thanh ghi số dấu phẩy động

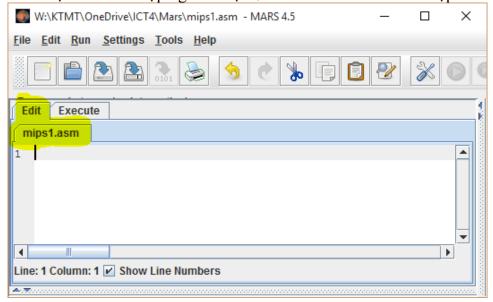
# Bắt đầu lập trình và hiểu các công cụ với chương trình Helloworld

1. Click vào file mars.jar để bắt đầu chương trình

2. Ở thanh menu, chọn File / New để tạo một file hợp ngữ mới



3. Cửa sổ soạn thảo file hợp ngữ sẽ hiện \$ranhư hình bên. Bắt đầu lập trình



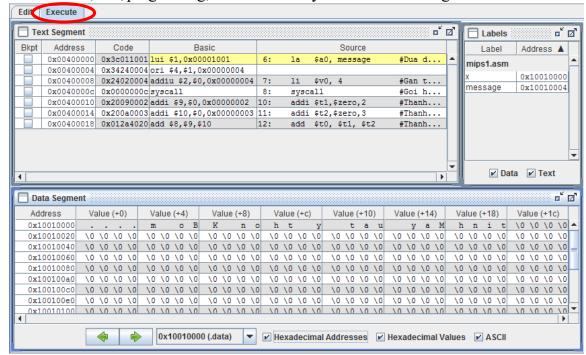
4. Hãy gõ đoạn lệnh sau vào cửa sổ soạn thảo

```
.data
                      # Vung du lieu, chua cac khai bao bien
х:
                   0x01020304
                                 # bien x, khoi tao gia tri
          .word
          .asciiz
                   "Bo mon Ky thuat May tinh"
message:
                     # Vung lenh, chua cac lenh hop ngu
.text
   la $a0, message
                        #Dua dia chi bien mesage vao thanh ghi a0
   li $v0, 4
                          \#Gan thanh ghi $v0 = 4
                          #Goi ham so v0, ham so 4, la ham print
   syscall
   addi $t1,$zero,2
                          #Thanh ghi $t1 = 2
   addi $t2,$zero,3
                          #Thanh ghi $t2 = 3
   add $t0, $t1, $t2
                          \#Thanh ghi t- = $t1 + $t2
```

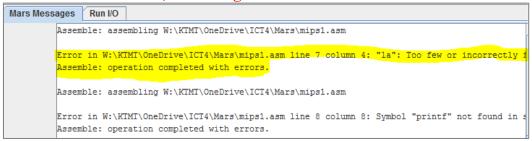
Kết quả như sau.

```
Execute
 mips1.asm*
    .data
                            # Vung du lieu, chua cac khai bao bien
                0x01020304
                            # bien x, khoi tao gia tri
   x: .word
              .asciiz "Bo mon Ky thuat May tinh"
   messace:
3
                           # Vung lenh, chua cac lenh hop ngu
5
           $aO, message
                             #Dua dia chi bien mesage vao thanh ghi a0
6
      li $v0, 4
                             #Gan thanh ghi v0 = 4
8
      syscall
                             #Goi ham so v0, ham so 4, la ham print
9
       addi $t1,$zero,2
10
                             #Thanh ghi t1 = 2
                             #Thanh ghi t2 = 3
       addi $t2,$zero,3
11
                             #Thanh ghi t-=t1+t2
       add $t0, $t1, $t2
```

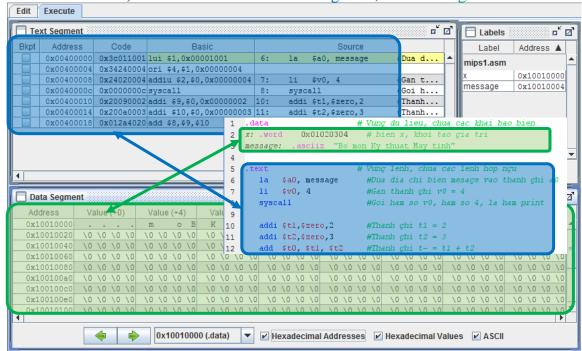
- 5. Để biên dịch chương trình hợp ngữ trên thành mã máy, thực hiện một trong các cách sau:
  - vào menu Run / Assemble, hoặc
  - trên thanh menu, bấm vào biểu tượng , hoặ
  - bấm phím tắt F3.
- 6. Nếu đoạn hợp ngữ đúng, MARS sẽ chuyển từ Edit tab sang Execute tab.



Chú ý: nếu đoạn hợp ngữ có lỗi, cửa sổ Mars Messages sẽ hiển thị chi tiết lỗi. Bấm vào dòng thông báo lỗi để trình soạn thảo tự động nhảy tới dòng code bị lỗi, rồi tiến hành sửa lại cho đúng.



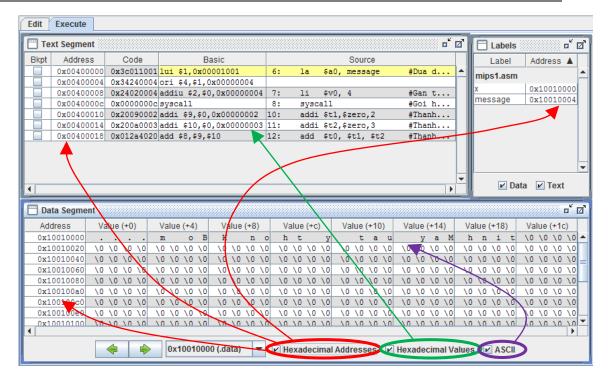
7. Ở Execute tab, có 2 cửa số chính là Text Segment, và Data Segment



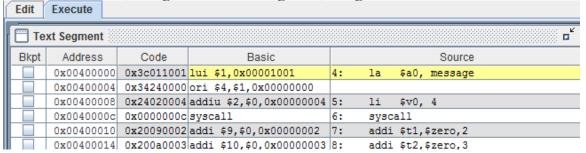
- Text Segment: là vùng không gian bộ nhớ chứa các mã lệnh hợp ngữ. Tương ứng với mã nguồn hợp ngữ, các dòng nào viết sau chỉ thị .TEXT tức là lệnh và sẽ thuộc Text Segment.
- Data Segment: là vùng không gian bộ nhớ chứa các biến. Tương ứng với mã nguồn hợp ngữ, các dòng nào viết sau chỉ thị .DATA tức là lệnh và sẽ thuộc Text Segment.

Chú ý: vì lý do nào đó, nếu ta khai báo biến sau chỉ thị .TEXT hoặc ngược lại thì trình biên dịch sẽ báo lỗi hoặc bỏ qua khai báo sai đó.

- 8. Ở Execute tab, sử dụng checkbox bên dưới để thay đổi cách hiển thị dữ liệu cho dễ quan sát
  - Hexadecimal Addresses: hiển thị địa chỉ ở dạng số nguyên hệ 16
  - Hexadecimal Values: hiển thị giá trị thanh ghi ở dạng số nguyên hệ
     16
  - ASCII : hiển thị giá trị trong bộ nhớ ở dạng kí tự ASCII

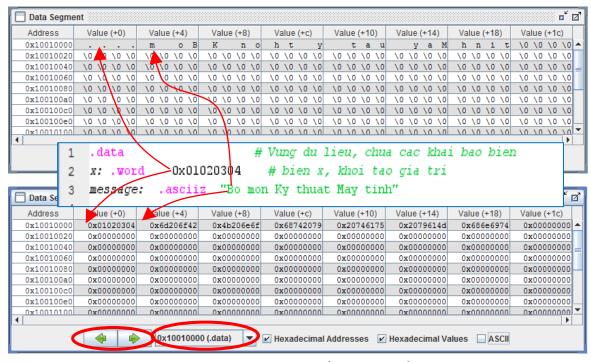


9. Ở Execute tab, trong cửa sổ Text Segment, bảng có 4 cột.



- Bkpt: Breakpoint, điểm dừng khi chạy toàn bộ chương trình chương trình bằng nút
- Address: địa chỉ của lệnh ở dạng số nguyên (xem thêm hướng dẫn về cửa số Label)
- Code: lênh ở dang mã máy
- **Basic**: lệnh ở dạng hợp ngữ thuần, giống như qui định trong tập lệnh. Ở đây, tất cả các nhãn, tên gợi nhớ.. đều đã được chuyển đổi thành hằng số.
- Source: lệnh ở dạng hợp ngữ có bổ sung các macro, nhãn.. giúp lập trình nhanh hơn, dễ hiểu hơn, không còn giống như tập lệnh nữa.
   Trong ảnh minh họa bên dưới:

  - ii. Nhãn message trong lệnh la \$a0, message trong cột Source
     → được dịch thành hằng số 0x00001001 (xem thêm hướng dẫn về cửa số Label)
- 10. Ở Execute tab, trong cửa số Data Segment, bảng có 9 cột



- **Address**: địa chỉ của dữ liệu, biến ở dạng số nguyên. Giá trị mỗi dòng tăng 32 đơn vị (ở hệ 10, hoặc 20<sub>(16)</sub>) bởi vì mỗi dòng sẽ trình bày 32 byte ở các địa chỉ liên tiếp nhau
- Các cột Value: mỗi cột Value chứa 4 byte, và có 8 cột Value, tương ứng với 32 byte liên tiếp nhau.

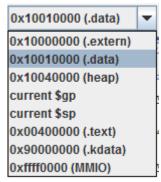
Trong hình ảnh trên, có thể thấy rõ giá trị của biến x = 0x01020304 được hiển thị chính xác trong Data Segment khi hiển thị dữ liệu ở dạng số  $\square$  ASCII, và giá trị của chuỗi "Bo mon Ky thuat May tinh" khi hiển thị ở dạng kí tự

ASCII. Lưu ý rằng việc lưu trữ chuỗi trong bộ nhớ ở dạng little-endian là do cách lập trình hàm phần mềm syscall, chứ không phải do bộ xử lý MIPS qui định. Có thể thấy, ở công cụ giả lập MIPS IT, hàm print lại qui định chuỗi theo kiểu big-endian.

Bấm vào cặp nút dể dịch chuyển tới vùng địa chỉ lân cận

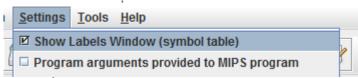
Bấm vào combobox để dịch tới vùng bộ nhớ chứa loại dữ liệu được chỉ định. Trong đó lưu ý

.data: vùng dữ liệu.text: vùng lệnh\$sp: vùng ngăn xếp



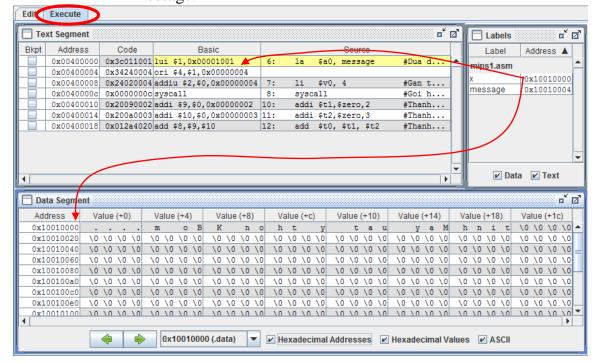
11. Cửa sổ Label: hiển thị tên nhãn và hằng số địa chỉ tương ứng với nhãn khi được biên dịch \$ramã máy.

Cửa số Label không tự động hiển thị. Phải vào menu Settings / chọn Show Labels Windows



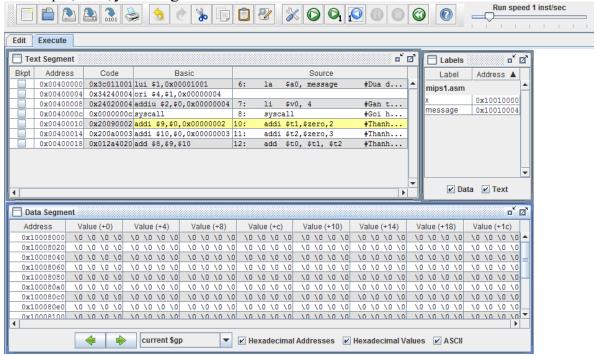
Trong ảnh sau, ta thấy các thông tin quan trọng:

- Trong cửa số Labels cho biết :
  - X chỉ là tên gọi nhớ, x sẽ được qui đổi thành hằng số 0x10010000.
  - Message cũng chỉ là tên gợi nhớ, sẽ được qui đổi thành hằng số 0x10010004
  - Click đúp vào tên biến, sẽ tự động chuyển sang vị trí tương ứng trong cửa sổ Data Segment.
- Trong cửa số Text Segment cho biết
  - Quả thực, ở lệnh gán la \$a0, message tên gợi nhớ message đã được chuyển thành hằng số 0x1001004 thông qua cặp lệnh lui, ori
- Trong cửa số Data Segment cho biết
  - Quả thực, để giám sát giá trị của biến X, ta mở Data Segment ở hằng số 0x10010000 sẽ nhìn thấy giá trị của X.
  - Quả thực, để giám sát giá trị của biến message, ta mở Data Segment ở hằng số 0x10010004 sẽ nhìn thấy giá trị của message.



## Chạy giả lập

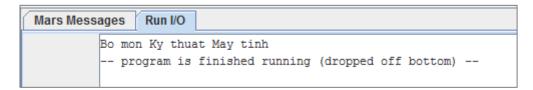
1. Tiếp tục chạy chương trinh Hello World ở trên.



Sử dụng slider bar để thay đổi tốc độ thực thi lệnh hợp ngữ.
 Run speed at max (no interaction)

Mặc định, tốc độ thực thi là tối đa, và ở mức này, ta không thể can thiệp được nhiều vào quá trình hoạt động của các lệnh và kiểm soát chúng. Có thể dịch chuyển slider bar về khoảng 2 lệnh/giây để dễ quan sát.

- 3. Ở Execute tab, chọn cách để thực thi chương trình
- Bấm vào icon , Run, để thực hiện toàn bộ chương trình. Khi sử dụng Run, ta quan sát dòng lệnh được tô màu vàng cho biết chương trình hợp ngữ đang được xử lý tới chỗ nào. Đồng thời, quan sát sự biến đổi dữ liệu trong cửa sổ Data Segment và cửa số Register.
- Bấm vào icon , Reset, để khởi động lại trình giả lập về trạng thái ban đầu. Tất cả các ngăn nhớ và các thanh ghi đều được gán lại về 0.
- Bấm vào icon , Run one step, để thực thi chỉ duy nhất 1 lệnh rồi chờ bấm tiếp vào icon đó, để thực hiện lệnh kế tiếp.
- Bấm vào icon , Run one step backwards, để khôi phục lại trạng thái và quay trở lại lệnh đã thực thi trước đó.
- Sau khi chạy xong tất cả các lệnh của phần mềm Hello Word, sẽ thấy cửa sổ Run I/O hiển thị chuỗi.



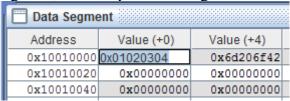
## Giả lập & gỡ rối: quan sát sự thay đổi của các biến

Trong quá trình chạy giả lập, hãy chạy từng lệnh với chức năng Run one step. Ở mỗi lệnh, quan sát sự thay đổi giá trị trong cửa sổ Data Segment và cửa sổ Register, và hiểu rõ ý nghĩa của sự thay đổi đó.

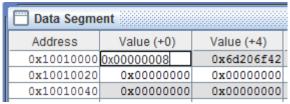
# Giả lập & gỡ rối: thay đổi giá trị biến khi đang chạy run-time

Trong khi đang chạy giả lập, ta có thể thay đổi giá trị của một ngăn nhớ bất kì bằng cách

1. Trong Data Segment, click đúp vào một ngăn nhớ bất kì



2. Nhập giá trị mới



3. Tiếp tục chạy chương trình

# Giả lập & gỡ rối: thay đổi giá trị thanh ghi khi đang chạy run-time

Cách làm tương tự như thay đổi giá trị của biến, áp dụng cho cửa số Registers

Registers	Coproc 1	Coproc 0
Name	Number	Value
\$zero	0	0x00000000
\$at	1	0x10010000
\$v0	2	0x00000004
\$v1	3	0x00000000
\$a0	4	0x10010004

## Tra cứu Help

Bâm nút Help dễ xem giải thích các lệnh của MIPS, các giả lệnh, chỉ dẫn biên dịch và các hàm của syscalls.

# Các hằng địa chỉ

Chon menu Settings / Memory Configuration...

Cửa sổ MIPS Memory Configuration chứa bảng qui định các hằng địa chỉ mà công cụ MARS sử dụng.

Theo bảng này, có thể thấy các mã lệnh luôn bắt đầu từ địa chỉ 0x00400000, còn dữ liệu luôn bắt đầu từ địa chỉ 0x10000000.



# **Laboratory Exercise 2**

## **Instruction Set, Basic Instructions, Directives**

#### Goals

Sau bài thực hành này, sinh viên sẽ nắm được nguyên lý cơ bản về tập lệnh của bộ xử lý MIPS; sử dụng được các lệnh hợp ngữ cơ bản và sử dụng công cụ gỡ rối để kiểm nghiệm lại các kiến thức về tập lệnh và hợp ngữ . Sinh viên cũng thành thạo với các chỉ thị biên dịch (Directives) để công cụ MARS có thể dịch hợp ngữ thành mã máy một cách đúng đắn.

#### Literature

- Tài liệu tóm tắt về Kien truc MIPS<sup>1</sup>, file pptx
- Bảng tra cứu tập lệnh MIPS<sup>2</sup>, file .doc

## Assignments at Home and at Lab

## **Home Assignment 1**

Đọc tài liệu về Kiến trúc MIPS và ghi nhớ các kiến thức cơ bản sau

- Tên và ý nghĩa của 32 thanh ghi
- Các thanh ghi đặc biệt PC, HI, LO
- Khuôn dạng của 3 loại lệnh I, J, R

#### MiniMIPS Instruction Formats

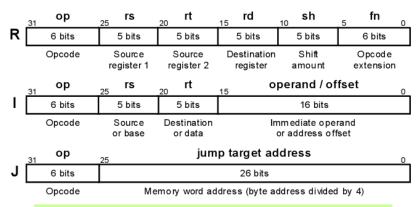


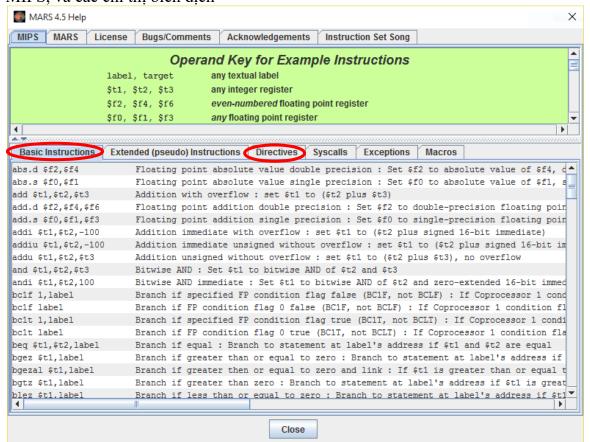
Figure 5.4 MiniMIPS instructions come in only three formats: register (R), immediate (I), and jump (J).

Download tại: <a href="ftp://dce.hust.edu.vn/tiennd/ict4/References/Kien truc MIPS.pptx">ftp://dce.hust.edu.vn/tiennd/ict4/References/Kien truc MIPS.pptx</a>

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup> Download tai: ftp://dce.hust.edu.vn/tiennd/ict4/References/MIPS32-InstructionSet-QuickReference.pdf

## **Home Assignment 2**

Sử dụng công cụ MARS, tra cứu Help và tìm hiểu về các lệnh cơ bản trong MIPS, và các chỉ thị biên dịch



# Assignment 1: lệnh gán số 16-bit

Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

```
#Laboratory Exercise 2, Assignment 1
.text
    addi $$s0, $zero, 0x3007 # $$s0 = 0 + 0x3007 = 0x3007 ;I-type
    add $$s0, $zero, $0 # $$s0 = 0 + 0 = 0 ;R-type
```

Sau đó:



- Sử dụng công cụ gỡ rối, Debug, chạy từng lệnh và dừng lại,
- Ở mỗi lệnh, quan sát cửa sổ Register và chú ý
  - Sự thay đổi giá trị của thanh ghi \$s0
  - Sự thay đổi giá trị của thanh ghi \$pc
- Ở cửa số Text Segment, hãy so sánh mã máy của các lệnh trên với khuôn dạng lệnh để chứng tỏ các lệnh đó đúng như tập lệnh đã qui định
- Sửa lại lệnh lui như bên dưới. Chuyện gì xảy ra sau đó. Hãy giải thích addi \$s0, \$zero, 0x2110003d

# Assignment 2: lệnh gán số 32-bit

Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

```
.text
lui $s0,0x2110  #put upper half of pattern in $s0
ori $s0,$s0,0x003d #put lower half of pattern in $s0
```

#### Sau đó:

- Sử dụng công cụ gỡ rối, Debug, chạy từng lệnh và dừng lại,
- Ở mỗi lệnh, quan sát cửa sổ Register và chú ý
  - Sự thay đổi giá trị của thanh ghi \$s0
  - Sự thay đổi giá trị của thanh ghi \$pc
- Ở cửa sổ Data Segment, hãy click vào hộp combo để chuyển tới quan sát các byte trong vùng lệnh .text.
  - Kiểm tra xem các byte đầu tiên ở vùng lệnh trùng với cột nào trong cửa số Text Segment.

## Assignment 3: lệnh gán (giả lệnh)

Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

#### Sau đó:

- Biên dịch và quan sát các lệnh mã máy trong cửa sổ Text Segment. Giải thích điều bất thường?

# Assignment 4: tinh biểu thức 2x + y = ?

Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

```
#Laboratory Exercise 2, Assignment 4
.text
    # Assign X, Y
    addi $t1, $zero, 5  # X = $t1 = ?
    addi $t2, $zero, -1  # Y = $t2 = ?
    # Expression Z = 2X + Y
    add $s0, $t1, $t1  # $s0 = $t1 + $t1 = X + X = 2X
    add $s0, $s0, $t2  # $s0 = $s0 + $t2 = 2X + Y
```

#### Sau đó:

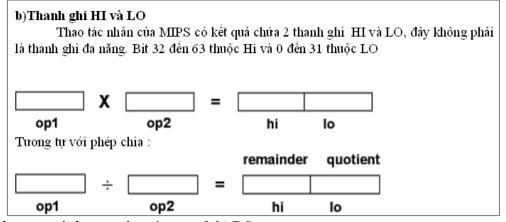
- Sử dụng công cụ gỡ rối, Debug, chạy từng lệnh và dừng lại,
- Ở mỗi lệnh, quan sát cửa sổ Register và chú ý
  - O Sự thay đổi giá trị của các thanh ghi
  - o Sau khi kết thúc chương trình, xem kết quả có đúng không?
- Ở cửa số Text Segment, xem các lệnh addi và cho biết điểm tương đồng với hợp ngữ và mã máy. Từ đó kiểm nghiệm với khuôn mẫu của kiểu lệnh I



	31	ор	r <b>s</b>	rt	r <b>d</b>	sh	fn
R		6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits
		Opcode	Source register 1	Source register 2	Destination register	Shift amount	Opcode extension
	31	ор	r <b>s</b>	rt	15 <b>0</b>	perand / of	fset <sub>0</sub>
ı	31	op 6 bits	rs 25 5 bits	20 <b>rt</b> 5 bits	15 O	perand / of 16 bits	fset

 Ở cửa số Text Segment, chuyển mã máy của lệnh add sang hệ 2. Từ đó kiểm nghiệm với khuôn mẫu của kiểu lệnh R.

## Assignment 5: phép nhân



Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

```
#Laboratory Exercise 2, Assignment 5
.text
    # Assign X, Y
    addi $t1, $zero, 4  # X = $t1 = ?
    addi $t2, $zero, 5  # Y = $t2 = ?
    # Expression Z = 3*XY
    mul $s0, $t1, $t2  # HI-LO = $t1 * $t2 = X * Y ; $s0 = LO
    mul $s0, $s0, 3  # $s0 = $s0 * 3 = 3 * X * Y
    # Z' = Z
    mflo $s1
```

Sau đó:

- Biên dịch và quan sát các lệnh mã máy trong cửa số Text Segment. Giải thích điều bất thường?
- Sử dụng công cụ gỡ rối, Debug, chạy từng lệnh và dừng lại,



- Ở mỗi lênh, quan sát cửa số Register và chú ý
  - Sự thay đổi giá trị của các thanh ghi, đặc biệt là Hi, Lo
  - Sau khi kết thúc chương trình, xem kết quả có đúng không?

# Assignment 6: tạo biến và truy cập biến

Gõ chương trình sau vào công cụ MARS.

```
Y : .word
             -1
                           # Variable Y, word type, init value =
Z : .word
                           # Variable Z, word type, no init value
                           # DECLARE INSTRUCTIONS
.text
    # Load X, Y to registers
    la $t8, X  # Get the address of X in Data Segment
                           # Get the address of Y in Data Segment
    la
          $t9, Y
                          # $t1 = X
          $t1, 0($t8)
    lw
           $t2, 0($t9)
                           # $t2 = Y
    lw
     \# Calcuate the expression Z = 2X + Y with registers only
     add $s0, $t1, $t1  # $s0 = $t1 + $t1 = X + X = 2X add $s0, $s0, $t2  # $s0 = $s0 + $t2 = 2X + Y
     # Store result from register to variable Z
                    # Get the address of Z in Data Segment
          $t7, Z
           $s0, 0($t7)
                           \# Z = \$s0 = 2X + Y
     SW
```

#### Sau đó:

- Biên dịch và quan sát các lệnh mã máy trong cửa số Text Segment.
  - o Lệnh la được biên dịch như thế nào?
- Ở cửa số Label và quan sát địa chỉ của X, Y, Z.
  - o So sánh chúng với hằng số khi biên dịch lệnh la thành mã máy
  - Click đúp vào các biến X, Y, Z để công cụ tự động nhảy tới vị trí của biến X, Y, Z trong bộ nhớ ở cửa số Data Segment. Hãy bảo đảm các giá trị đó đúng như các giá trị khởi tạo.



- Sử dụng công cụ gỡ rối, Debug, chạy từng lệnh và dừng lại,
- Ở mỗi lệnh, quan sát cửa số Register và chú ý
  - Sự thay đổi giá trị của các thanh ghi
  - O Xác định vai trò của lệnh lw và sw
- Ghi nhớ qui tắc xử lý
  - O Đưa tất cả các biến vào thanh ghi bằng cặp lệnh la, lw
  - O Xử lý dữ liệu trên thanh ghi
  - o Lưu kết quả từ thanh ghi trở lại biến bằng cặp lệnh la, sw
- Tìm hiểu thêm các lệnh **lb**, **sb**

# **Laboratory 3**

## Load/Store, Jump & Branch instructions

#### Goals

After this laboratory exercise, you should know how to use load/store, jump and branch instructions. You should also be able to implement high level programming language structures such as conditional statement (if-then-else), loop and selection statement (switch-case)

#### Literature

Behrooz Parhami (CAMS): Section 5.4, 5.5

## **Preparation**

Before start this laboratory, you should review textbook and read the entire laboratory exercise in detail. You also need to review Laboratory Exercise 2 and try to experience MARS by yourself.

# Assignments at Home and at Lab

## **Home Assignment 1**

This home assignment implements "if-then-else" statement using some fundamental instructions, such as slt, addi, jump and branch.

At first, you should draw the algorithm chart for this statement. After that, you read this example carefully, try to clarify the function of each intructions.

```
#Laboratory Exercise 3, Home Assignment 1
start:

slt $t0,$s2,$s1  # j<i
bne $t0,$zero,else  # branch to else if j<i
addi $t1,$t1,1  # then part: x=x+1
addi $t3,$zero,1  # z=1
j endif  # skip "else" part
else: addi $t2,$t2,-1  # begin else part: y=y-1
add $t3,$t3,$t3  # z=2*z
endif:
```

## **Home Assignment 2**

The following example demonstrates how to implement loop statement. This program computes the sum of elements of array A.

```
loop: i=i+step;
Sum=sum+A[i];
If(I !=n) goto loop;
```

Assuming that the index i, the starting address of A, the comparison constant n, step and sum are found in registers \$s1, \$s2, \$s3, \$s4 and \$s5, respectively. You should try to understand each line in this code.

```
#Laboratory 3, Home Assignment 2
.text
loop: add $$1,$$1,$$4  #i=i+step
   add $$t1,$$1,$$1  #t1=2*$1
   add $$t1,$$t1,$$1  #t1=4*$1
   add $$t1,$$t1,$$2  #t1 store the address of A[i]
   lw $$t0,0($$t1)  #load value of A[i] in $$t0
   add $$s5,$$s5,$$t0  #sum=sum+A[i]
   bne $$s1,$$s3,loop #if i != n, goto loop
```

## **Home Assignment 3**

A switch/case statement allows multiway branching based on the value of an integer variable. In the following example, the switch variable test can assume one of the three values in [0, 2] and a different action is specified for each case.

Assuming that **a** and **b** are stored in registers \$s2 and \$s3. You should read this code section carefully, understand how to implement switch/case statement.

```
#Laboratory Exercise 3, Home Assignment 3
.data
test: .word 1
.text
           1a $s0, test #load the address of test variable
           1w $s1, 0($s0) #load the value of test to register $t1
           li
                $t0, 0 #load value for test case
                $t1, 1
           1 i
                 $t2, 2
           li
                $s1, $t0, case 0
           beq
                $s1, $t1, case 1
                $s1, $t2, case 2
           beq
                default
           j
           addi $s2, $s2, 1
case 0:
                                  #a = a + 1
           j
                continue
case 1:
               $s2, $s2, $t1 #a=a-1
           sub
          j continue
add $s3, $s3, $s3 #b=2*b
case_2:
           j continue
default:
continue:
```

## **Assignment 1**

Create a new project to implement the code in Home Assignment 1. Initialize for i and j variable. Compile and upload to the simulator. Run this program step by step, observe the changing of memory and the content of registers at each step.

## **Assignment 2**

Create a new project implementing the code in Home Assignment 2. Initialize for i, n, step, sum variables and array A. Compile and upload to the simulator. Run this program step by step, observe the changing of memory and the content of registers by each step. Try to test with some more cases (change the value of variables).

## **Assignment 3**

Create a new project implementing the code in Home Assignment 3. Compile and upload to the simulator. Run this program step by step; observe the changing of memory and the content of registers by each step. Change the value of test variable and run this program some times to check all cases.

## **Assignment 4**

Modify the Assignment 1, so that the condition tested is

- a. i < j
- b.  $i \ge j$
- c.  $i+j \le 0$
- d. i+j > m+n

## **Assignment 5**

Modify the Assignment 2, so that the condition tested at the end of the loop is

- a. i < n
- b.  $i \le n$
- c. sum >= 0
- d. A[i] == 0

## **Assignment 6**

Using all of above instructions and statements, create a new project to implement this function: find the element with the largest absolute value in a list of integers. Assuming that this list is store in an integer array and we know the number of elements in it.

#### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

Which registers are affected by a branch instruction?

# **Laboratory Exercise 4**

## **Arithmetic and Logical operation**

#### Goals

After this laboratory exercise, you should know how to use arithmetic, logical and shift instructions. In addition, you should also understand overflow in arithmetic operation and how to detect it.

#### Literature

Behrooz Parhami (CAMS): Section 5.3

## **Preparation**

Before you start the exercise, you should review the textbook, section 5.3 and read this laboratory carefully. You should also review the Laboratory Exercise 2.

## Assignments at Home and at Lab

## **Home Assignment 1**

The sum of two 32-bit integers may not be representable in 32 bits. In this case, we say that an overflow has occurred. Overflow is possible only with operands of the same sign. For two nonnegative (negative) operands, if the sum obtained is less (greater) than eitheir operand, overflow has occurred. The following program dectects overflow based on this rule. Two operands are stored in register \$s1 and \$s2, the sum is stored in register \$s3. If overflow occur, \$t0 register is set to 1 and clear to 0 in otherwise.

```
#Laboratory Exercise 4, Home Assignment 1
.text
start:
      li $t0,0
addu $s3,$s1,$s2
                               #No Overflow is default status
                               # s3 = s1 + s2
                               #Test if $s1 and $s2 have the same sign
      xor $t1,$s1,$s2
      bltz $t1,EXIT
                                #If not, exit
      slt $t2,$s3,$s1
      bltz $s1,NEGATIVE
      bltz $s1,NEGATIVE  #Test if $s1 and $s2 is :
beq $t2,$zero,EXIT  #s1 and $s2 are positive
                               #Test if $s1 and $s2 is negative?
           \# if $s3 > $s1 then the result is not overflow
            OVERFLOW
      j
NEGATIVE:
            $t2,$zero,EXIT #s1 and $s2 are negative
      bne
           # if $s3 < $s1 then the result is not overflow
OVERFLOW:
            $t0,1
                                #the result is overflow
      li
EXIT:
```

## **Home Assignment 2**

The following program demonstrates how to use logical instructions to extract information from one register. We can extract one bit or more according to the mask we use. Read this example carefully and explain each lines of code.

```
#Laboratory Exercise 4, Home Assignment 2
.text

li $s0, 0x0563  #load test value for these function
andi $t0, $s0, 0xff  #Extract the LSB of $s0
andi $t1, $s0, 0x0400  #Extract bit 10 of $s0
```

## **Home Assignment 3**

This example show how the shift operations used to implement other instructions, such as multiply by a small power of 2.

```
#Laboratory Exercise 4, Home Assignment 3
.text
li $s0,1  #s0=1
sll $s1,$s0,2  #s1=s0*4
```

## **Assignment 1**

Create a new project to implement the Home Assignment 1. Compile and upload to simulator. Initialize two operands (register \$s1 and \$s2), run this program step by step, observe memory and registers value.

## **Assignment 2**

Write a program to do the following tasks:

- Extract MSB of \$s0
- Clear LSB of \$s0
- Set LSB of \$s0 (bits 7 to 0 are set to 1)
- Clear \$s0 (s0=0, must use logical instructions)

MSB: Most Significant Byte LSB: Least Significant Byte

$$s0 = 0x \frac{12}{3} 3456 \frac{78}{5}$$
MSB LSF

## **Assignment 3**

Pseudo instructions in MIPS are not-directly-run-on-MIPS-processor instructions which need to be converted to real-instructions of MIPS. Re-write the following pseudo instructions using real-instructions understood by MIPS processors:

## **Assignment 4**

To dectect overflow in additional operation, we also use other rule than the one in Assignment 1. This rule is: when add two operands that have the same sign, overflow will occur if the sum doesn't have the same sign with either operands. You need to use this rule to write another overflow detection program.

## **Assignment 5**

Write a program that implement multiply by a small power of 2. (2, 4, 8, 16, etc for example).

#### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

- What is the difference between SLLV and SLL instructions?
- What is the difference between SRLV and SRL instructions?

# **Laboratory Exercise 5**

## **Character string with SYSCALL function, and sorting**

#### Goals

After this laboratory exercise, you should understand the mechanism of storing ASCII and Unicode string. You will be able to program to process string and put string to console. In addition, you should know how to sort a list of elements.

#### Literature

Patterson, Henessy (COD): section 2.8, 2.13

## **Preparation**

Before you start the exercise, you should review the textbook, section 6.1 and read this laboratory carefully. You should also read the Mips Lab Environment Reference to find the usage of printf, putchar procedures ... and so on.

#### About SYSCALL

A number of system services, mainly for input and output, are available for use by your MIPS program. They are described in the table below.

MIPS register contents are not affected by a system call, except for result registers as specified in the table below.

#### How to use SYSCALL system services

- 1. Load the service number in register \$v0.
- 2. Load argument values, if any, in \$a0, \$a1, \$a2, or \$f12 as specified.
- 3. Issue the SYSCALL instruction.
- 4. Retrieve return values, if any, from result registers as specified.

#### Example: display the value stored in \$t0 on the console

```
li $v0, 1  # service 1 is print integer
li $a0, 0x307  # the interger to be printed is 0x307
syscall  # execute
```

## **Table of Frequently Available Services**

Service	Code in	Arguments	Result
	\$v0		
print decimal integer	1	\$a0 = integer to print	

print string	4	\$a0 = address of null-	
prime sering		terminated string to	
		print	
read integer	5		\$v0 contains integer read
read string	8	\$a0 = address of input buffer \$a1 = maximum number of characters to read	See note below table
exit	10	(terminate execution)	
print character	11	\$a0 = character to print	See note below table
read character	12		\$v0 contains character read
open file	13	\$a0 = address of null- terminated string containing filename \$a1 = flags \$a2 = mode	\$v0 contains file descriptor (negative if error). See note below table
read from file	14	\$a0 = file descriptor \$a1 = address of input buffer \$a2 = maximum number of characters to read	\$v0 contains number of characters read (0 if end-of-file, negative if error). See note below table
write to file	15	\$a0 = file descriptor \$a1 = address of output buffer \$a2 = number of characters to write	\$v0 contains number of characters written (negative if error). See note below table
close file	16	\$a0 = file descriptor	
exit2 (terminate with value)	17	\$a0 = termination result	See note below table
time (system time)	30		\$a0 = low order 32 bits of system time \$a1 = high order 32 bits of system time. See note below table
MIDI out	31	\$a0 = pitch (0-127) \$a1 = duration in milliseconds \$a2 = instrument (0- 127) \$a3 = volume (0-127)	Generate tone and return immediately. See note below table
sleep	32	\$a0 = the length of time to sleep in milliseconds.	Causes the MARS Java thread to sleep for (at least) the specified number of milliseconds. This timing will not be precise, as the Java implementation will add some overhead.
MIDI out synchronous	33	\$a0 = pitch (0-127) \$a1 = duration in milliseconds \$a2 = instrument (0- 127) \$a3 = volume (0-127)	Generate tone and return upon tone completion. See note below table
print integer in hexadecimal	34	\$a0 = integer to print	Displayed value is 8 hexadecimal digits, left-padding with zeroes if necessary.
print integer in binary	35	\$a0 = integer to print	Displayed value is 32 bits, left-padding with zeroes if necessary.
print integer as unsigned	36	\$a0 = integer to print	Displayed as unsigned decimal value.
(not used)	37-39		
set seed	40	\$a0 = i.d. of pseudorandom	No values are returned. Sets the seed of the corresponding underlying Java

		number generator	nseudorandom number generator
		number generator (any int). \$a1 = seed for corresponding pseudorandom number generator.	pseudorandom number generator (java.util.Random). See note below table
random int	41	\$a0 = i.d. of pseudorandom number generator (any int).	\$a0 contains the next pseudorandom, uniformly distributed int value from this random number generator's sequence. See note below table
random int range	42	\$a0 = i.d. of pseudorandom number generator (any int). \$a1 = upper bound of range of returned values.	\$a0 contains pseudorandom, uniformly distributed int value in the range 0 = [int] [upper bound], drawn from this random number generator's sequence. See note below table
ConfirmDialog	50	\$a0 = address of null- terminated string that is the message to user	\$a0 contains value of user-chosen option 0: Yes 1: No 2: Cancel
InputDialogInt	51	\$a0 = address of null- terminated string that is the message to user	\$a0 contains int read \$a1 contains status value 0: OK status -1: input data cannot be correctly parsed -2: Cancel was chosen -3: OK was chosen but no data had been input into field
InputDialogString	54	\$a0 = address of null- terminated string that is the message to user \$a1 = address of input buffer \$a2 = maximum number of characters to read	See Service 8 note below table \$a1 contains status value 0: OK status. Buffer contains the input string2: Cancel was chosen. No change to buffer3: OK was chosen but no data had been input into field. No change to buffer4: length of the input string exceeded the specified maximum. Buffer contains the maximum allowable input string plus a terminating null.
MessageDialog	55	\$a0 = address of null-terminated string that is the message to user \$a1 = the type of message to be displayed: 0: error message, indicated by Error icon 1: information message, indicated by Information icon 2: warning message, indicated by Warning icon 3: question message, indicated by Question icon other: plain message (no icon displayed)	N/A

MessageDialogInt	56	\$a0 = address of null- terminated string that	N/A
		is an information-type message to user	
		\$a1 = int value to	
		display in string form after the first string	
MessageDialogString	59	\$a0 = address of null-	N/A
		terminated string that is an information-type	
		message to user	
		\$a1 = address of null- terminated string to	
		display after the first	
		string	

## 1. print decimal integer

print an integer to standard output (the console).

*Argument(s):* 

v0 = 1

\$a0 = number to be printed

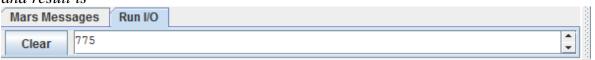
Return value:

none

#### Example:

```
li $v0, 1  # service 1 is print integer
li $a0, 0x307  # the interger to be printed is 0x307
syscall  # execute
```

#### and result is



## 2. MessageDialogInt

show an integer to a information-type message dialog.

*Argument(s):* 

v0 = 56

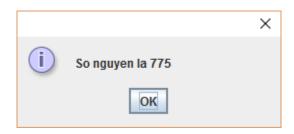
\$a0 = address of the null-terminated message string \$a1 = int value to display in string form after the first

string Return value:

none

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "So nguyen la "
.text
    li $v0, 56
    la $a0, Message
    li $a1, 0x307  # the interger to be printed is 0x307
    syscall  # execute
```



## 3. print string

Formatted print to standard output (the console).

*Argument(s):* 

\$v0 = 1

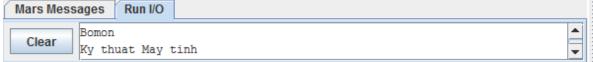
\$a0 = value to be printed

Return value:

none

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "Bomon \nKy thuat May tinh"
.text
  li $v0, 4
  la $a0, Message
   syscall
and result is
```



## 4. MessageDialogString

Show a string to a information-type message dialog *Argument(s):* 

> \$v0 = 59

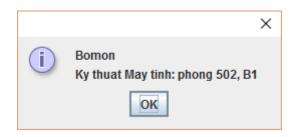
= address of the null-terminated message string \$a0 = address of null-terminated string to display \$a1

Return value:

none

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "Bomon \nKy thuat May tinh:"
Address: .asciiz " phong 502, B1"
  li $v0, 59
   la $a0, Message
   la $a1, Address
   syscall
```



## 5. read integer

Get a integer from standard input (the keyboard).

*Argument(s):* 

v0 = 5

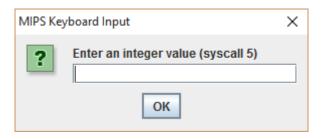
Return value:

v0 = contains integer read

Example:

li \$v0, 5
syscall

and result is



## 6. InputDialogInt

Show a message dialog to read a integer with content parser *Argument(s)*:

v0 = 51

\$a0 = address of the null-terminated message string

Return value:

\$a0 = contains int read \$a1 contains status value

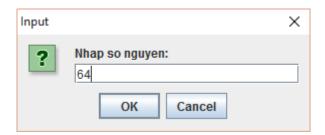
0: OK status

- -1: input data cannot be correctly parsed
- -2: Cancel was chosen
- -3: OK was chosen but no data had been input into

field

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "Nhap so nguyen:"
.text
    li $v0, 51
    la $a0, Message
    syscall
```



## 7. read string

Get a string from standard input (the keyboard).

Argument(s):

v0 = 8

\$a0 = address of input buffer

\$a1 = maximum number of characters to read

Return value:

none

Remarks:

For specified length n, string can be no longer than n-1.

- If less than that, adds newline to end.
- In either case, then pads with null byte

Just in special cases:

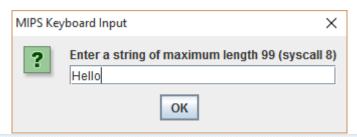
If n = 1, input is ignored and null byte placed at buffer address.

If n < 1, input is ignored and nothing is written to the buffer.

#### Example:



and result is



Total Segment						
Address	Value (+0)	Value (+4)	Value (+8)	Value (+c)	Value (+10)	
0x10010000	1 1 e H	\0 \0 <mark>\n o</mark>	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	
0x10010020	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	
0x10010040	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	
0x10010060	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	\0 \0 \0 \0	

# 8. InputDialogString

Show a message dialog to read a string with content parser

#### *Argument(s):*

v0 = 54

\$a0 = address of the null-terminated message string

\$a1 = address of input buffer

\$a2 = maximum number of characters to read

#### Return value:

\$a1 contains status value

0: OK status

-2: OK was chosen but no data had been input into field.

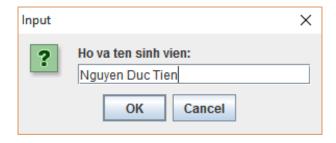
No change to buffer.

- -3: OK was chosen but no data had been input into field
- -4: length of the input string exceeded the specified maximum. Buffer contains the maximum allowable input string plus a terminating null.

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "Ho va ten sinh vien:"
string: .space 100
.text
    li $v0, 54
    la $a0, Message
    la $a1, string
    la $a2, 100
    syscall
```

and result is



## 9. print character

Print a character to standard output (the console).

*Argument(s):* 

v0 = 11

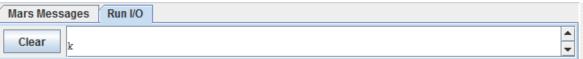
\$a0 = character to print (at the lowest significant byte)

Return value:

none

#### Example:

```
li $v0, 11
li $a0, 'k'
syscall
```



#### 10. read character

Get a character from standard output (the keyboard).

*Argument(s):* 

v0 = 12

Return value:

li \$v0, 12

\$v0 contains character read

Example:

syscall

and result is

MIPS Keyboard Input 

Enter a character value (syscall 12)

OK

## 11. ConfirmDialog

Show a message bog with 3 button: Yes | No | Cancel *Argument(s)*:

v0 = 50

\$a0 = address of the null-terminated message string

Return value:

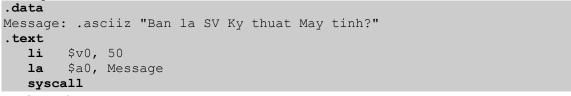
\$a0 = contains value of user-chosen option

0: Yes

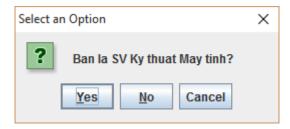
1: No

2: Cancel

Example:



and result is



# **12.** MessageDialog

Show a message bog with icon and button OK only

*Argument(s):* 

v0 = 55

\$a0 = address of the null-terminated message string

\$a1 = the type of message to be displayed:

0: error message, indicated by Error icon

1: information message, indicated by Information

icon

2: warning message, indicated by Warning icon 3: question message, indicated by Question icon other: plain message (no icon displayed)

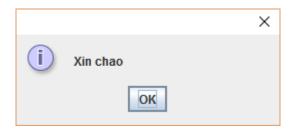
Return value:

none

#### Example:

```
.data
Message: .asciiz "Xin chao"
.text
    li $v0, 55
    la $a0, Message
    syscall
```

and result is



#### 13. MIDI out

Make a sound

*Argument(s):* 

v0 = 31

a0 = pitch (0-127)

\$a1 = duration in milliseconds

a2 = instrument (0-127)

a3 = volume (0-127)

Return value:

Generate tone and return immediately

#### Example:

## 14. MIDI out synchronous

Make a sound *Argument(s):* 

v0 = 33

```
$a0 = pitch (0-127)

$a1 = duration in milliseconds

$a2 = instrument (0-127)

$a3 = volume (0-127)
```

Return value:

Generate tone and return upon tone completion

#### Example:

#### **15.** Exit

Terminated the software. Make sense that there is no EXIT instruction in the Instruction Set of any processors. Exit is a service belongs to Operating System. *Argument(s)*:

```
v0 = 10
```

Return value:

none

Example:

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

#### 16. Exit with code

Terminated the software. Make sense that there is no EXIT instruction in the Instruction Set of any processors. Exit is a service belongs to Operating System. *Argument(s)*:

```
$v0 = 17
$a0 = termination result
```

Return value:

none

Example:

```
li $v0, 17  # exit
li $a0, 3  # with error code = 3
syscall
```

# Assignments at Home and at Lab

# Home Assignment 1

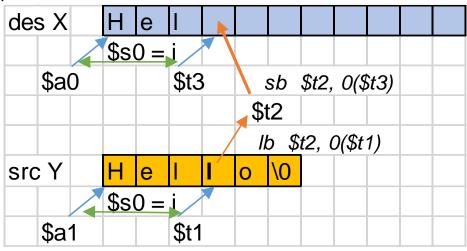
The following simple assembly program will display a welcome string. We use printf function for this purpose. Read this example carefully, pay attention to the way to pass parameters for printf function. Read Mips Lab Environment Reference for details.

```
#Laboratory Exercise 5, Home Assignment 1
.data
test: .asciiz "Hello World"
.text
```

```
li $v0, 4
la $a0, test
syscall
```

## **Home Assignment 2**

Procedure strcpy copies string y to string x using the null byte termination convention of C. Read this example carefully, try to understand all of this code section.



```
#Laboratory Exercise 5, Home Assignment 2
.data
x: .space 1000
                                  # destination string x, empty
y: .asciiz "Hello"
                                  # source string y
.text
strcpy:
                                   #s0 = i=0
          $s0,$zero,$zero
     add
L1:
                                   #t1 = s0 + a1 = i + y[0]
     add $t1,$s0,$a1
                                   # = address of y[i]
                                   #t2 = value at t1 = y[i]
     1 b
           $t2,0($t1)
     add $t3,$s0,$a0
                                   #t3 = s0 + a0 = i + x[0]
                                  # = address of x[i]
           $t2,0($t3)
                                   \#x[i] = t2 = y[i]
     sb
     beq $t2,$zero,end of strcpy #if y[i]==0, exit
     nop
     addi bb$s0,$s0,1
                                     \#s0=s0 + 1 < -> i=i+1
           L1
                                   #next character
     i
     nop
end of strcpy:
```

## **Home Assignment 3**

The following program count the length of a null-terminated string. Read this example carefully, analyse each line of code.

```
#Laboratory Exercise 5, Home Assignment 3
.data
string:    .space 50
Message1:    .asciiz "Nhap xau:"
Message2:    .asciiz "Do dai la "
    .text
main:
get_string:  # TODO
```

#### **Assignment 1**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 1. Compile and upload to simulator. Run and observe the result. Go to data memory section, check how test string are stored and packed in memory.

## **Assignment 2**

Create a new project to print the sum of two register \$s0 and \$s1 according to this format:

"The sum of (s0) and (s1) is (result)"

## **Assignment 3**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 2. Add more instructions to assign a test string for y variable, and implement *strcpy* function. Compile and upload to simulator. Run and observe the result.

# Assignment 4

Accomplish the Home Assignment 3 with syscall function to get a string from dialog, and show the length to message dialog.

## **Assignment 5**

Write a program that let user input a string. Input process will be terminated when user press Enter or then length of the string exceed 20 characters. Print the reverse string.

#### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

- What the difference between the string in C and Java?
- In C, with 8 bytes, how many characters that we can store?
- In Java, with 8 bytes, how many characters that we can store?

# **Laboratory Exercise 6**

### **Array and Pointer**

#### Goals

After this laboratory Exercise, you should understand how array and pointer are represented and you will be able to differentiate index and pointer using in stepping through an array of list.

#### Literature

Patterson, Henessy (COD): section 2.8, 2.13

### **Preparation**

Before you start the exercise, you should review the textbook, section 6.1 and read this laboratory carefully.

### **Array and Pointer**

In a wide variety of programming tasks, it becomes necessary to step through an array or list, examining each of its elements in turn. For example, to determine the largest value in a list of integers, every element of the list mus be examined. There are two basic ways of accomplishing this:

- 1. Index: use a register that holds the index I and increment the register in each step to effect moving from element i of the list to element i+1
- 2. Pointer: use a register that points to (holds the address of) the list elements being examined and update it in each step to point to the next element.

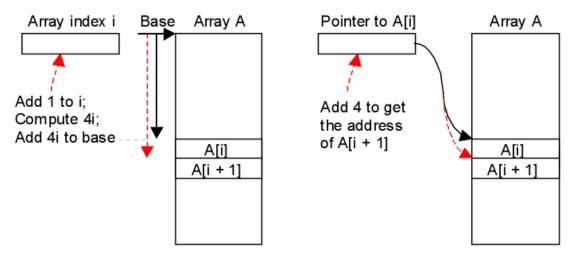
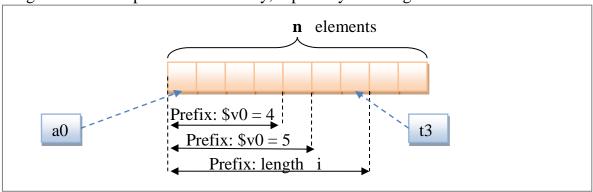


Figure 4. Using the indexing method and the pointer updating method to step through the elements of an array

### Assignments at Home and at Lab

### **Home Assignment 1**

Consider a list of integers of length n. A prefix of length I for the given list consist of the first i integers in the list, where  $0 \le i \le n$ . A maximum-sum prefix, as the name implies, is a prefix for which the sum of elements is the largest among all prefixes. For example, if the list is (2,-3,2,5,-4), its maximum-sum prefix consists of the first four elements and the associated sum is 2-3+2+5=6; no other prefix of the given list has a larger sum. The following procedure uses indexing method to find the maximum-sum prefix in a list of integers. Read this procedure carefully, especially indexing method.

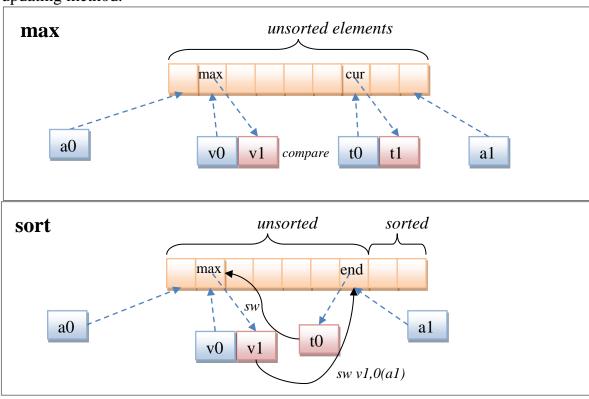


```
A: .word -2, 6, -1, 3, -2
.text
           la
                 $a0,A
main:
           li
                 $a1,5
                 mspfx
           j
           nop
continue:
           j lock
lock:
           nop
end of main:
#Procedure mspfx
# @brief find the maximum-sum prefix in a list of integers
# @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
reachs.
# @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
              $v0,$zero,0 #initialize length in $v0 to 0
mspfx:
       addi
        addi
                 $v1,$zero,0 #initialize max sum in $v1to 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
           $t2,$t2,$t2
      add
                             #put 4i in $t2
                          #put 4i+A (address of A[i]) in $t3
      add $t3,$t2,$a0
```

```
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
            $t5,$zero,mdfy
                              #if max sum is less, modify results
      bne
      j
            test
                              #done?
mdfy: addi
            $v0,$t0,1
                              #new max-sum prefix has length i+1
            $v1,$t1,0
      addi
                              #new max sum is the running sum
            $t0,$t0,1
test: addi
                              #advance the index i
            $t5,$t0,$a1
      slt
                              #set $t5 to 1 if i<n
            $t5,$zero,loop
                              #repeat if i<n</pre>
      bne
done: j
            continue
mspfx end:
```

### **Home Assignment 2**

A given list of n numbers can be sorted in ascending order as follows. Find a largest number in the list (there may be more than one) and swap it with the last element in the list. The new last element is now in its proper position in sorted order. Now, sort the remaining n-1 elements using the same step repeatedly. When only one element is left, sorting is complete. This method is known as selection sort. This example demonstrates this kind of sorting using pointer updating method. Read this procedure carefully and pay attention to pointer updating method.



```
.data
A: .word 7, -2, 5, 1, 5,6,7,3,6,8,8,59,5
Aend: .word
.text
main: la $a0,A #$a0 = Address(A[0])
```

```
la $a1, Aend
syscall
end main:
#procedure sort (ascending selection sort using pointer)
#register usage in sort program
#$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
#$v0 pointer to max element in unsorted part
#$v1 value of max element in unsorted part
#-----
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

j sort #repeat sort for smaller list

done:

j after_sort
#Procedure max
#function: fax the value and address of max element in the list
#$a0 pointer to first element
#$a1 pointer to last element
        add: $v0,$a0,0 #init max pointer to first element

lw $v1,0($v0) #init max value to first value

add: $t0,$a0,0 #init next pointer
max:
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</pre>
        addi $v0,$t0,0
addi $v1,$t1,0
                                           #next element is new max element
                                            #next value is new max value
                                            #change completed; now repeat
                loop
ret:
         j after_max
```

### **Assignment 1**

Create a new project to implement procedure in Home Assignment 1. Add code the main program and initialize data for the integer list. Compile and upload to simulator. Run this program step by step, observe the process of explore each element of the integer list using indexing method.

### **Assignment 2**

Create a new project to implement procedure in Home Assignment 2. Add code the main program and initialize data for the integer list. Compile and upload to simulator. Run this program step by step, observe the process of explore each element of the integer list using pointer updating method.

### **Assignment 3**

Write a procedure to implement bubble sort algorithm.

### **Assignment 4**

Write a procedure to implement insertion sort algorithm.

### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

What the advantage and disadvantage of two methods: indexing and updating pointer?

## **Laboratory Exercise 7**

### Procedure calls, stack and parameters

#### Goals

After this laboratory exercise, you should understand how to invoke a procedure and the mechanism of stack. In addition, you will be able to write some procedures that use stack to pass parameters and return results also.

#### Literature

Behrooz Parhami (CAMS): Section 6.1

### **Preparation**

Before you start the exercise, you should review the textbook, section 6.1 and read this laboratory carefully.

#### Procedure calls

A procedure is a subprogram that when called (initiated, invoked) performs a specific task, perhaps leading to one or more results, based on the input parameters (arguments) with which it is provided and returns to the point of call, having perturbed nothing else. In assembly language, a procedure is associated with a symbolic name that denotes its starting address. The jal instruction in MIPS is inteded specifically for procedure calls: it performs the control transfer (unconditional jump) to the starting address of the procedure, while also saving the return address in register ra.

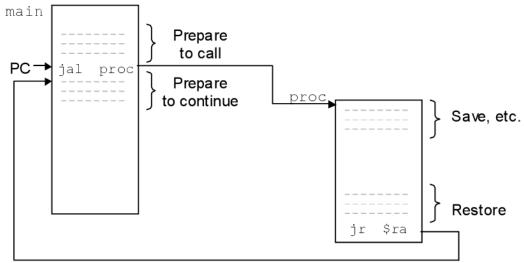


Figure 5. Relationship between the main program and a procedure

### Assignments at Home and at Lab

### **Home Assignment 1**

The following program uses abs procedure. This procedure is used to find the absolute value in an integer. This program uses two registers, \$a0 for input argument and \$v0 for result. You should read this example carefully, pay attention to how to write and invoke a procedure.

```
#Laboratory Exercise 7 Home Assignment 1
.text
main: li
             $a0,-45
                           #load input parameter
      jal
            abs
                           #jump and link to abs procedure
      nop
             $s0, $zero, $v0
       add
             $v0,10
                           #terminate
      li
      syscall
endmain:
# function abs
# param[in] $a1 the interger need to be gained the absolute
value
# return
            $v0 absolute value
abs:
         $v0,$zero,$a1
     sub
                         #put -(a0) in v0; in case (a0)<0
     bltz $a1, done
                          #if (a0) < 0 then done
     nop
     add
         $v0,$a1,$zero
                         #else put (a0) in v0
done:
     jr $ra
```

### **Home Assignment 2**

In this example, procedure max has the function to find the largest elements in three of integers. These intergers are passed to max procedure through \$a0, \$a1 and \$a2 registers. Read this example carefully and try to explain each line of code.

```
#Laboratory Exercise 7, Home Assignment 2
main: li
           $a0,2
                            #load test input
      li
          $a1,6
$a2,9
      li
           max
                            #call max procedure
      jal
      nop
endmain:
#Procedure max: find the largest of three integers
#param[in] $a0 integers
#param[in] $a1 integers
#param[in] $a2 integers
#return $v0 the largest value
           $v0,$a0,$zero #copy (a0) in v0; largest so far
max: add
     sub
            $t0,$a1,$v0 #compute (a1)-(v0)
```

```
bltz
              $t0,okay
                              #if (a1) - (v0) < 0 then no change
      nop
              $v0,$a1,$zero
                              #else (a1) is largest thus far
      add
              $t0,$a2,$v0
                              \#compute (a2) - (v0)
okay: sub
              $t0,done
      bltz
                              \#if(a2)-(v0)<0 then no change
      nop
      add
              $v0,$a2,$zero
                              #else (a2) is largest overall
                              #return to calling program
done: jr
              $ra
```

### **Home Assignment 3**

The following program demonstrates the push and pop operations with stack. The value of two register \$s0 and \$s1 will be swap using stack. Read this example carefully, pay attention to adjust operation and the order of push and pop (sw and lw instructions).

```
#Laboratory Exercise 7, Home Assignment 3
.text
push: addi $sp,$sp,-8 #adjust the stack pointer

sw $s0,4($sp) #push $s0 to stack
             $s1,0($sp)
                              #push $s1 to stack
      SW
work: nop
      nop
      nop
              $s0,0($sp)
                              #pop from stack to $s0
      lw
pop:
              $s1,4($sp)
                              #pop from stack to $s1
      lw
      addi $sp,$sp,8 #adjust the stack pointer
```

### Parameters and results

In this section, we answer the following unresolved questions relating to procedures

- 1. How to pass more than four input parameters to a procedure or receive more than two results from it?
- 2. Where does a procedure save its own parameters and immediate results when calling another procedure (nested calls)?

The stack is used in both cases. Before a procedure call, the calling program pushed the contents of any register that need to be save onto the top of the stack and follow these with any additional arguments for the procedure. The procedure can access these arguments in the stack. After the procedure terminates, the calling procedure expects to find the stack pointer undisturbed, thus allowing it to restore the save registers to their original states and proceed with its own computations. Thus, a procedure that uses the stack by modifying the stack pointer must save the content of the stack pointer at the outset and, at the end, restore sp to it original state. This is done by copying the stack pointer into the frame pointer register fp. Before doing this, however, the old contents of the frame pointer must be saved. Hence, while a procedure is executing, fp may hold the content of fp right before it was called; fp and sp together "frame" the area of the stack that is in use by the current procedure.

### Stack allows us to pass/return an arbitrary number of values

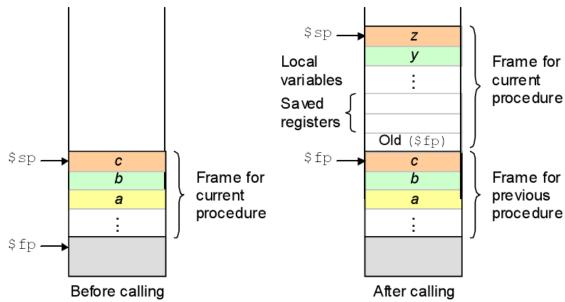


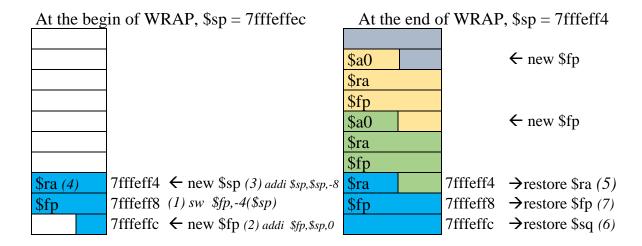
Figure 6. Use of the stack by a procedure

### **Home Assignment 4**

The following program is a recursive procedure for computing n!. Read this program carefully and pay attention to register sp and fp at the start and the end of each recursive step.

```
#Laboratory Exercise 7, Home Assignment 4
Message: .asciiz "Ket qua tinh giai thua la: "
.text
main: jal WARP
print: add     $a1, $v0, $zero # $a0 = result from N!
              $v0, 56
        li
                $a0, Message
        syscall
                $v0, 10
                            #terminate
      li
quit:
        syscall
endmain:
#Procedure WARP: assign value and call FACT
                 $fp,-4($sp)  #save frame pointer (1)
$fp,$sp,0  #new frame pointer point to the top (2)
$sp,$sp,-8  #adjust stack pointer (3)
$ra,0($sp)  #save return address (4)
WARP:
         sw
         addi
         addi
         sw
         li
                  $a0,6
                                  #load test input N
                  FACT
                                  #call fact procedure
         jal
         nop
                 $ra,0($sp)
$sp,$fp,0
                                  #restore return address (5)
         addi
                 $sp,$fp,0
                                  #return stack pointer (6)
```

```
lw
               $fp,-4($sp)
                             #return frame pointer (7)
        jr
               $ra
wrap end:
#Procedure FACT: compute N!
#param[in] $a0 integer N
            $v0 the largest value
#return
FACT: sw
             $fp,-4($sp)
                                 #save frame pointer
       addi $fp,$sp,0
                                 #new frame pointer point to stack's
top
              $sp,$sp,-12
                                 #allocate space for $fp,$ra,$a0 in
       addi
stack
              $ra,4($sp)
                                 #save return address
       SW
              $a0,0($sp)
                                 #save $a0 register
       SW
              $t0,$a0,2
                                 #if input argument N < 2
       slti
              $t0,$zero,recursive#if it is false ((a0 = N) >=2)
       beq
       nop
       li
              $v0,1
                                 #return the result N!=1
              done
       j
       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
              $ra
                                 #jump to calling
       jr
fact end:
```



### **Assignment 1**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 1. Compile and upload to simulator. Change input parameters and observe the memory when run the program step by step. Pay attention to register pc, \$rato clarify invoking procedure process (Refer to figure 7).

### **Assignment 2**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 2. Compile and upload to simulator. Change input parameters (register a0, a1, a2) and observe the memory when run the program step by step. Pay attention to register pc, \$rato clarify invoking procedure process (Refer to figure 7).

### **Assignment 3**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 3. Compile and upload to simulator. Pass test value to registers \$s0 and \$s1, observe run process, pay attention to stack pointer. Goto memory space that pointed by sp register to view push and pop operations in detail.

### **Assignment 4**

Create a new project to implement the program in Home Assignment 4. Compile and upload to simulator. Pass test input through register a0, run this program and test result in register v0. Run this program in step by step mode, observe the changing of register pc, ra, sp and fp. Draw the stack through this recursive program in case of n=3 (compute 3!).

### **Assignment 5**

Write a procedure to find the largest, the smallest and these positions in a list of 8 elements that are stored in regsiters \$s0 through s7. For example:

Largest: 9,3 -> The largest element is stored in \$s3, largest value is 9

Smallest: -3,6 -> The smallest element is stored in s6, smallest value is -3 Tips: using stack to pass arguments and return results.

#### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

- What registers that the Caller need to save by convention?
- What registers that the Callee need to save by convention?
- In push label of Home Assignment 3, could we change the order of adjust stack and store word operations? If yes, what should we have to modify?
- What is stack pointer?
- What is frame pointer?

# **Laboratory Exercise 8, 9**

### **Mini-projects**

#### Goals

Review elementary knowledge about assembly programming to solve whole problems. Learn how to work in a group to promote group spirit.

#### **Time**

Week 8 : stay at home and do mid-term practice exercises Mid-term Week : stay at home and do mid-term practice exercises

Week 9 : teachers check the practice exercises

# **Laboratory Exercise 10**

#### Goals

After this laboratory exercise, you should understand the method to control pheripheral devices via simulators.

#### Literature

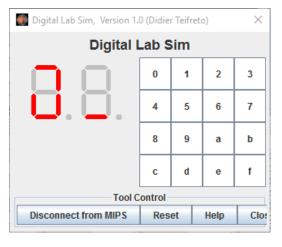
How does the CPU communicate with input and output devices such as the monitor or keyboard?

There are several ways. Intel machines have special instructions named in and out that communicate with I/O ports. These instructions are usually disabled for ordinary users, but they are used internally for communicating with I/O devices. This is called port-mapped I/O. However, we are going to look at a di\_erent method in which I/O devices have access to memory. The CPU can place data in memory that can be read by the I/O devices; likewise, the I/O devices can place data in memory for the CPU. This is called memory-mapped I/O or MMIO. (For more information, see P&H page 588 or Appendix B.8, or look it up online!)

### Assignments at Home and at Lab

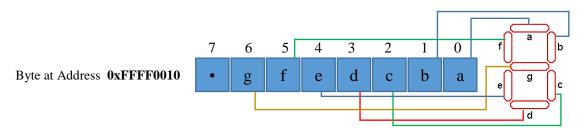
### Home Assignment 1 - LED PORT

Write a program using assembly language to show numbers from 0 to F to the 7-seg led.



To view the 7-segs, at the menu bar, click /Tools/Digi Lab Sim

Click Help to understand how to turn on the 7-seg led.

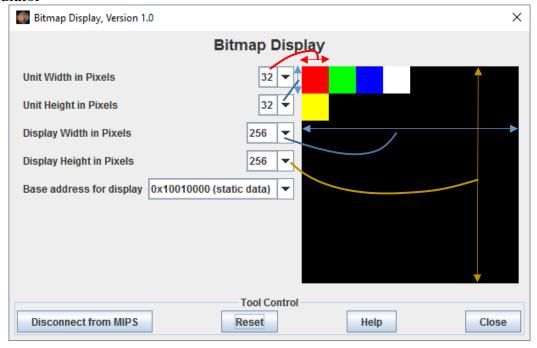


```
.eqv SEVENSEG LEFT 0xFFFF0011
                                   # Dia chi cua den led 7 doan trai.
                                        Bit 0 = doan a;
                                         Bit 1 = \text{doan b}; \dots
                                        Bit 7 = dau.
.eqv SEVENSEG RIGHT 0xFFFF0010
                                   # Dia chi cua den led 7 doan phai
.text
main:
         li
              $a0, 0x8
                                       # set value for segments
         jal SHOW 7SEG LEFT
                                      # show
         nop
         li
               $a0, 0x1F
                                      # set value for segments
               SHOW 7SEG RIGHT
                                      # show
         jal
         nop
         li $v0, 10
exit:
         syscall
endmain:
# Function SHOW 7SEG LEFT: turn on/off the 7seg
# param[in] $a0 value to shown
# remark $t0 changed
SHOW 7SEG LEFT: li $t0, SEVENSEG LEFT # assign port's address
                sb $a0, 0($t0) # assign new value
                nop
                jr
                     $ra
                nop
# Function SHOW_7SEG_RIGHT : turn on/off the 7seg
 param[in] $a0 value to shown
 remark $t0 changed
SHOW_7SEG_RIGHT: li $t0, SEVENSEG_RIGHT # assign port's address sb $a0, 0($t0) # assign new value
                nop
                jr $ra
                nop
```

### **Home Assignment 2 – BITMAP DISPLAY**

Bitmap Display like the graphic monitor, in which Windows OS draws windows, start button... In order to to that, developer should calculate color of all bitmap pixels on thee screen and store these color value to the screen memory. Wherever we change a value in screen memory, the color of the respective pixel on the screen will be changed.

# In MARS, in menu bar, click Tools / Bitmap Display to open the screen simulator



b

0	R	G	B	
				0x10010000 - pixel 0
				0x10010004 - pixel 1
00	00	00	00	0x10010008 - pixel 2
00	FF	FF	FF	0x1001000C - pixel 3

Each rectangular unit on the display represent s one memory word in a contiguous address space starting with the specified base address (in above figure, base address is

#### 0x10010000

Value stored in that word will be interpreted as a 24-bit RGB

```
.eqv MONITOR SCREEN 0x10010000
                                 #Dia chi bat dau cua bo nho man hinh
.eqv RED
                    0x00FF0000
                                 #Cac gia tri mau thuong su dung
                    0x0000FF00
.eqv GREEN
                    0x000000FF
.eqv BLUE
.eqv WHITE
                    0x00FFFFFF
.eqv YELLOW
                    0x00FFFF00
.text
  li $k0, MONITOR SCREEN
                                 #Nap dia chi bat dau cua man hinh
  li $t0, RED
  sw $t0, 0($k0)
  nop
  li $t0, GREEN
  sw $t0, 4($k0)
  nop
  li $t0, BLUE
  sw $t0, 8($k0)
  nop
  li $t0, WHITE
  sw $t0, 12($k0)
```

```
nop

li $t0, YELLOW

sw $t0, 32($k0)

nop

li $t0, WHITE

lb $t0, 42($k0)

nop
```

### Home Assignment 3 - MARSBOT RIDER

The MarsBot is a virtual robot that has a very simple mode of operation. It travels around in two-dimensional space, optionally leaving a trail, or track, as it goes. It uses five words in memory:<sup>3</sup>

Name	Address	Meaning				
HEADING	0xffff8010	Integer: An angle between 0 and 359				
LEAVETRACK 0xffff8020		Boolean (0 or non-0): whether or not to				
		leave a track				
WHEREX	0xffff8030	Integer: Current x-location of the MarsBot				
WHEREY	0xffff8040	Integer: Current y-location of the MarsBot				
MOVING	0xffff8050	Boolean: whether or not to move				

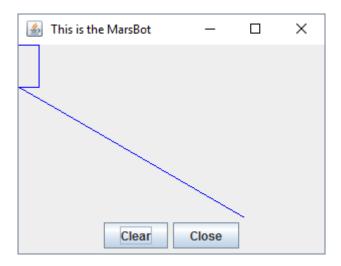
The CPU can place commands in the HEADING, LEAVETRACK, and MOVE locations; the robot can then change its direction of travel (using the HEADING value), turn on or turn off the pen" drawing the line (using the LEAVE-TRACK value), and can halt or resume moving (using the MOVING value).

```
.eqv HEADING
              0xffff8010
                         # Integer: An angle between 0 and 359
                         # 0 : North (up)
                         # 90: East (right)
                         # 180: South (down)
                         # 270: West (left)
.eqv WHEREX 0xffff8030 # Integer: Current x-location of
MarsBot
MarsBot .eqv WHEREY 0xffff8040 # Integer: Current y-location of
MarsBot
.text
main: jal
           TRACK
                         # draw track line
      nop
      addi
            $a0, $zero, 90 # Marsbot rotates 90* and start
running
      jal
             ROTATE
      nop
      jal
             GO
      nop
```

<sup>&</sup>lt;sup>3</sup> http://cs.allegheny.edu/~rroos/cs210f2013

```
sleep1: addi
              $v0,$zero,32
                            # Keep running by sleeping in 1000 ms
       li
              $a0,1000
       syscall
       jal
             UNTRACK
                           # keep old track
       nop
       jal
              TRACK
                           # and draw new track line
       nop
goDOWN: addi
             $a0, $zero, 180 # Marsbot rotates 180*
              ROTATE
       jal
       nop
sleep2: addi
             $v0,$zero,32
                           # Keep running by sleeping in 2000 ms
              $a0,2000
       li
       syscall
              UNTRACK
                           # keep old track
       jal
       nop
                           # and draw new track line
              TRACK
       jal
       nop
goLEFT: addi $a0, $zero, 270
                          # Marsbot rotates 270*
       jal
           ROTATE
       nop
sleep3: addi $v0,$zero,32
                           # Keep running by sleeping in 1000 ms
       li
              $a0,1000
       syscall
       jal
            UNTRACK
                            # keep old track
       nop
       jal
             TRACK
                           # and draw new track line
       nop
goASKEW:addi $a0, $zero, 120 # Marsbot rotates 120*
       jal ROTATE
       nop
sleep4: addi $v0,$zero,32
                           # Keep running by sleeping in 2000 ms
       li
             $a0,2000
       syscall
                           # keep old track
       jal
            UNTRACK
       nop
                           # and draw new track line
             TRACK
       jal
       nop
end main:
          ______
# GO procedure, to start running
# param[in] none
       GO:
       nop
       jr
            $ra
# STOP procedure, to stop running
 param[in] none
```

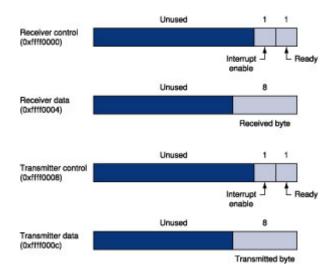
```
STOP: li
            $at, MOVING
                           # change MOVING port to 0
             $zero, 0($at) # to stop
       sb
       nop
       jr
       nop
# TRACK procedure, to start drawing line
# param[in] none
TRACK: li
             $at, LEAVETRACK # change LEAVETRACK port
       addi $k0, $zero,1  # to logic 1,
sb $k0, 0($at)  # to start tracking
       nop
             $ra
       jr
       nop
#-----
# UNTRACK procedure, to stop drawing line
# param[in] none
UNTRACK:li $at, LEAVETRACK # change LEAVETRACK posts $zero, 0($at) # to stop drawing tail
             $at, LEAVETRACK # change LEAVETRACK port to 0
       nop
       jr
             $ra
       nop
#-----
# ROTATE procedure, to rotate the robot
 param[in] $a0, An angle between 0 and 359
                   0 : North (up)
                   90: East (right)
                  180: South (down)
                  270: West (left)
ROTATE: li $at, HEADING # change HEADING port sw $a0, 0($at) # to rotate robot
       nop
       jr
             $ra
       nop
```



### Home Assignment 4 - KEYBOARD and DISPLAY MMIO

Use this program to simulate Memory-Mapped I/O (MMIO) for a keyboard input device and character display output device. It may be run either from MARS' Tools menu or as a stand-alone application.

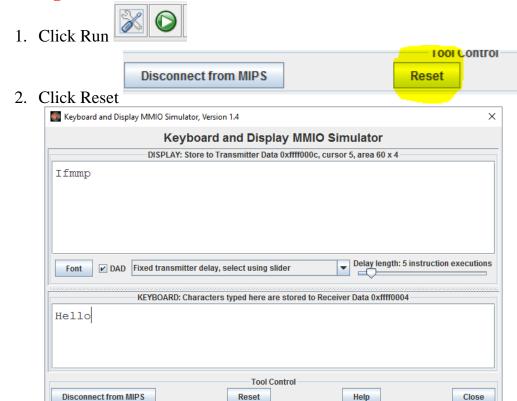
While the tool is connected to MIPS, each keystroke in the text area causes the corresponding ASCII code to be placed in the Receiver Data register (low-order byte of memory word 0xffff0004), and the Ready bit to be set to 1 in the Receiver Control register (low-order bit of 0xffff0000). The Ready bit is automatically reset to 0 when the MIPS program reads the Receiver Data using an 'lw' instruction.



```
.eqv KEY CODE
               0xFFFF0004
                                 # ASCII code from keyboard, 1 byte
.eqv KEY READY 0xFFFF0000
                                 # =1 if has a new keycode ?
                                 # Auto clear after lw
.eqv DISPLAY CODE 0xffff000C # ASCII code to show, 1 byte
.eqv DISPLAY READY 0xffff0008 # =1 if the display has already to do
                                 # Auto clear after sw
.text
            li $k0, KEY CODE
             li
                 $k1, KEY READY
             li
                 $s0, DISPLAY CODE
             li
                 $s1, DISPLAY READY
loop:
            nop
                 $t1, 0($k1)
                                        # $t1 = [$k1] = KEY READY
WaitForKey: lw
            nop
            beq $t1, $zero, WaitForKey # if $t1 == 0 then Polling
            nop
            #---
                 $t0, 0($k0)
ReadKey:
            lw
                                        # $t0 = [$k0] = KEY CODE
            nop
            #---
WaitForDis: lw
                $t2, 0($s1)
                                        \# $t2 = [$s1] = DISPLAY READY
            nop
```

```
$t2, $zero, WaitForDis # if $t2 == 0 then Polling
            nop
            addi $t0, $t0, 1
Encrypt:
                                      # change input key
            sw $t0, 0($s0)
                                    # show key
ShowKey:
            nop
            j loop
            nop
```

### Warning: Must execute as below



### **Assignment 1**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 1. Show different values on LED

Help

Close

### **Assignment 2**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 2. Draw something.

### **Assignment 3**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 3. Make the Bot run and draw a triangle by tracking

### **Assignment 4**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 4. Read key char and terminate the application when receiving "exit" command.

# **Laboratory Exercise 11**

### **Interrupts & IO programming**

#### Goals

After this laboratory exercise, you should understand the basic principles of interrupts and how interrupts can be used for programming. You should also know the difference between polling and using interrupts and the relative merits of these methods.

#### Literature

■ Patterson and Hennessy: Chapter 2.7, 2.9, 2.10, 2.13, 5.7, Appendix A.6, A.7, A.10

### Polling or Interrupts

A computer can react to external events either by polling or by using interrupts. One method is simpler, while the other one is more systematic and also more efficient. You will study the similarities and differences of these methods using a simple "toy" example program.

Each pheriperal device connects to the CPU via a few ports. CPU uses address to find out the respective port, and after that, CPU could read/write the new value to these port to get/control the device.

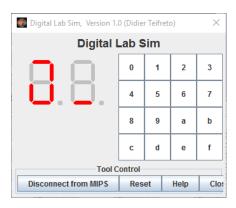
### Preparation

Study literature and these home assignments before coming into the class.

### Assignments at Home and at Lab

### Home Assignment 1 - POOLING

Write a program using assembly language to detect key pressed in Digi Lab Sim and print the key number to console.

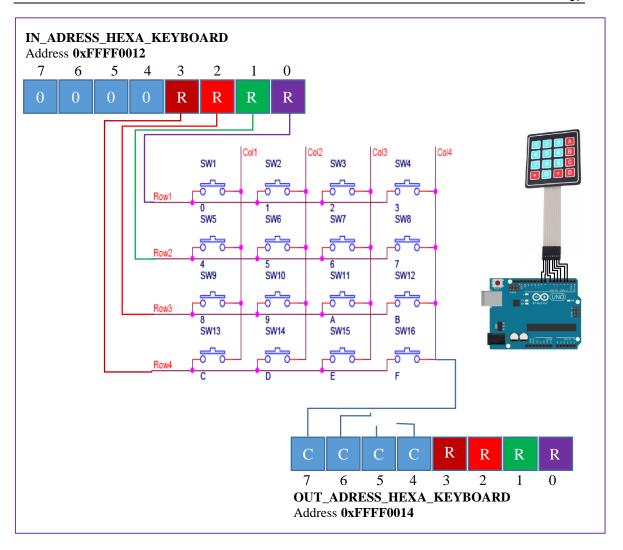


The program has a unlimited loop, to read the scan code of key button. This is POLLING.

In order to use the key matrix<sup>4</sup>, you should 1.assign experted row index into the byte at the address 0xFFFF0012

2.read byte at the address 0xFFFF0014, to detect which key button was pressed

<sup>&</sup>lt;sup>4</sup> Key matrix animation: <a href="http://hackyourmind.org/public/images/keypad12keys\_anim.gif">http://hackyourmind.org/public/images/keypad12keys\_anim.gif</a>



##					col 0x4		
#			COI OXI	COI UXZ	CO1 0X4	COI UXO	
#	row	0x1	0	1	2	3	
#			0x11	0x21	0x41	0x81	
#	row	0x2	4	5	6	7	
##			0x12	0x22	0x42	0x82	
#	row	0×4	8	9	a	b	
#			0x14	0x24	0×44	0x84	
#	row	0x8	С	d	е	f	
# # #			0x18	0x28	0x48	0x88	
# E # E # E # E # E # E # E # E # E # E	# command row number of hexadecimal keyboard (bit 0 to 3) # Eg. assign 0x1, to get key button 0,1,2,3 # assign 0x2, to get key button 4,5,6,7 # NOTE must reassign value for this address before reading, # eventhough you only want to scan 1 row .eqv IN_ADRESS_HEXA_KEYBOARD 0xFFFF0012						
<pre># receive row and column of the key pressed, 0 if not key pressed # Eg. equal 0x11, means that key button 0 pressed. # Eg. equal 0x28, means that key button D pressedeqv OUT_ADRESS_HEXA_KEYBOARD 0xFFFF0014</pre>							

```
.text
                 li
                        $t1,
                               IN ADRESS HEXA KEYBOARD
main:
                               OUT ADRESS HEXA KEYBOARD
                 li
                        $t2,
                 li
                        $t3,
                                        # check row 4 with key C, D,
E, F
                               0($t1) # must reassign expected row
polling:
                 sb
                        $t3,
                               0($t2)
                                         # read scan code of key button
                 1b
                        $a0,
                 li
                        $v0,
                               34
                                         # print integer (hexa)
    print:
                 syscall
                        $a0,
                               100
                                         # sleep 100ms
    sleep:
                 li
                               32
                 li
                        $v0,
                 syscall
back to polling: j
                        polling
                                         # continue polling
```

### Home Assignment 2 - INTERRUPT

Study the following assembly program, which waits for an interrupt from keyboard matrix, and prints out a simple message. Go over the code in detail and make sure that you understand everything, especially how to write and install an interrupt routine, how to enable an interrupt, and what happens when an interrupt is activated.

#### Vietnamese support:

Cũng như các bộ xử lý khác, MIPS có 3 service với cùng một nguyên lý, nhưng khác nhau về mục đích sử dụng

- Exception: xảy ra khi có lỗi trong quá trình chạy, chẳng hạn tham chiếu bộ nhớ không hợp lệ.
- Trap: xẩy ra bởi cách lệnh kiểm tra
- Interrupt: do các thiết bị bên ngoài kích hoạt

Cả 3 cơ chế trên đều được gọi chung là Exception.

### Cách thức hoạt động: khi một exception xảy ra

- Khi có một Exception xảy ra, MIPS sẽ luôn nhảy tới địa chỉ cố định 0x80000180 để thực hiện chương trình con phục vụ ngắt. Để viết chương trình con phục vụ ngắt, sử dụng chỉ thị .ktext để viết code ở địa chỉ 0x80000180 nói trên.
- Bộ đồng xử lý C0, thanh ghi \$12 (status) sẽ bật bit 1
- Bộ đồng xử lý C0, thanh ghi \$13 (cause) sẽ thay đổi các bit 2~6 cho biết nguyên nhân gây ra ngắt
- Bộ đồng xử lý C0, thanh ghi \$14 (epc) sẽ chứa địa chỉ kế tiếp của chương trình chính, để quay trở về sau khi xử lý các đoạn mã Exception xong. (giống như thanh ghi \$ra)
- Trường hợp thanh ghi \$13 (cause) cho biết nguyên nhân làm tham chiếu địa chỉ bộ nhớ không hợp lệ, thanh ghi \$8 (vaddr) sẽ chứa địa chỉ lỗi đó.
- Nếu không có mã lệnh nào ở địa chỉ 0x80000180 (.ktext), chương trình sẽ hiện thông báo lỗi và tự kết thúc.
- Sau khi kết thúc chương trình con, sử dụng lệnh **eret** để quay trở lại chương btrình chính. Lệnh **eret** sẽ gán nội dung thanh ghi PC bằng giá trị trong thanh ghi \$14 (epc).

Tuy nhiên, lưu ý rằng, trong MARS, thanh ghi PC vẫn chứa địa chỉ của lệnh mà ngắt xảy ra, tức là lệnh đã thực hiện xong, chứ không chứa địa chỉ của lệnh kế tiếp. Bởi vây phải tự lập trình để tăng địa chỉ chứa trong thanh ghi epc bằng cách sử dụng 2 lệnh mfc0 (để đọc thanh ghi trong bộ đồng xử lý C0) và mtc0 (để ghi giá tri vào thanh ghi trong bộ đồng xử lý C0)

- Các bit 8-15 của thanh ghi Cause, \$13 được sử dụng để xác định nguyên nhân gây ra ngắt. Hãy đọc thanh ghi này, kết hợp với thông tin chi tiết trong hướng dẫn sử dụng của từng thiết bị giả lập để biết được nguồn gốc gây ra ngắt.

Cách thức viết chương trình phục vụ ngắt: để viết chương trình con phục vụ ngắt khi có sự kiện ngắt xảy ra, có thể dùng một trong các phương pháp sau:

- 1. Viết chương trình con phục vụ ngắt trong cùng một file nguồn
- 2. Viết chương trình con phục vụ ngắt trong file nguồn độc lập, và lưu trữ trong cùng một thư mục với chương trình chính. Sau đó, sử dụng tính năng trong mục Setting là "Assemble all files in directory"
- 3. Viết chương trình con phục vụ ngắt trong file nguồn độc lập, và lưu trữ trong cùng một thư mục bất kì. Sau đó, sử dụng tính năng trong mục Setting là "Exception Handler.."

### BUG: Ghi nhận các lỗi của công cụ MARS

- 1. Giữa 2 lệnh syscall và lệnh jump, branch cần bổ sung thêm lệnh nop. Nếu không việc ghi nhận giá trị của thanh ghi PC vào EPC sẽ bị sai
- 2. Với các công cụ giả lập, nên bấm nút "Connect to MIPS" trước khi chạy giả lập. Nếu không, việc phát sinh sự kiện ngắt sẽ không xảy ra.

```
sb
       $t3, 0($t1)
    # No-end loop, main program, to demo the effective of
interrupt
Loop:
    nop
    nop
    nop
    nop
                 # Wait for interrupt
        Loop
end main:
# GENERAL INTERRUPT SERVED ROUTINE for all interrupts
.ktext 0x80000180
    # Processing
syscall
    # Evaluate the return address of main routine
    # epc <= epc + 4
return: eret
                  # Return from exception
```

### Home Assignment 3 - INTERRUPT & STACK

Study the following assembly program, in which

- 1. Main program enables 1 interrupt: from key matrix in Data Lab Sim
- 2. Main program only print a sequence number to console
- 3. Connect Data Lab Sim. Whenever user press a key button C, D, E, or F, an interrupt raises and print key scan-code to console

```
# Loop an print sequence numbers
           $s0, $s0, $s0 # count = $s0 = 0
      xor
      addi $s0, $s0, 1 # count = count + 1
Loop:
prn_seq:addi $v0,$zero,1
      add
            $a0,$s0,$zero # print auto sequence number
      syscall
prn_eol:addi
            $v0,$zero,11
            $a0,'\n'
                        # print endofline
      li
      syscall
            $v0,$zero,32
sleep: addi
           $a0,300
                        # sleep 300 ms
      li
      syscall
                         # WARNING: nop is mandatory here.
      nop
                         # Loop
            Loop
end main:
# GENERAL INTERRUPT SERVED ROUTINE for all interrupts
.ktext 0x80000180
      #-----
      # SAVE the current REG FILE to stack
IntSR: addi $sp,$sp,4
                    # Save $ra because we may change it later
           $ra,0($sp)
      sw
      addi $sp,$sp,4
                    # Save $ra because we may change it later
      sw
           $at,0($sp)
      addi $sp,$sp,4
                    # Save $ra because we may change it later
      sw
           $v0,0($sp)
      addi $sp,$sp,4
                     # Save $a0, because we may change it later
           $a0,0($sp)
      SW
      addi $sp,$sp,4
                    # Save $t1, because we may change it later
           $t1,0($sp)
      SW
                    # Save $t3, because we may change it later
      addi $sp,$sp,4
          $t3,0($sp)
      SW
      # Processing
      #-----
prn_msg:addi $v0, $zero, 4
            $a0, Message
      la
      syscall
get_cod:li $t1, IN_ADRESS_HEXA_KEYBOARD
           $t3, 0x88 # check row 4 and re-enable bit 7
$t3, 0($t1) # must reassign expected row
      li
      sb
           $t1, OUT_ADRESS_HEXA KEYBOARD
      li
                  0($t1)
      1b
            $a0,
            $v0,34
prn cod:li
      syscall
      li
            $v0,11
      li
            $a0,'\n'
                      # print endofline
      #-----
      # Evaluate the return address of main routine
      # epc <= epc + 4
# RESTORE the REG FILE from STACK
```

```
$t3, 0($sp)
                              # Restore the registers from stack
restore: lw
       addi $sp,$sp,-4
             $t1, 0($sp)
                              # Restore the registers from stack
       lw
             $sp,$sp,-4
       addi
              $a0, 0($sp)
       lw
                              # Restore the registers from stack
       addi
             $sp,$sp,-4
             $v0, 0($sp)
                              # Restore the registers from stack
       lw
       addi
             $sp,$sp,-4
             $ra, 0($sp)
                              # Restore the registers from stack
       lw 
       addi
              $sp,$sp,-4
return: eret
                               # Return from exception
```

### Home Assignment 4 - MULTI INTERRUPT

Vietnamese support:

Thanh ghi số 13, status trong bộ đồng xử lý C0, chứa các thiết lập về tình trạng ngắt.

1 1 0 1 0 0

·•											0		0	
15	14	13	12	11	10			6	5	4	3	2	1	0
				KM	TC			1	Ехсер	otion	Cod	e	K/U	IE
			IE =	= 1 chc	phép	ngắt	. <i>IE</i> :	= 0 v	<sup>,</sup> ô hiệ	u hó	а то	i hoạ	ıt động	ngắt
	K/U	I=1 ho	ạt độn	g ở ch	ế độ K	erne	l. K/U	U=0	hoạt	động	g ở ch	hế độ	User	
	Ngoại	lệ do	syscall	', overj	low, le	ênh te	ao ng	zắt m	iềm r	hư te	eq ted	qi		
, 1	Time C	Counter	r bộ để	m thời	gian									
			Key M	latrix										
	15	15 14 K/U Ngoại	15 14 13 K/U=1 ho Ngoại lệ do	IE =  K/U=1 hoạt động  Ngoại lệ do syscali  Time Counter bộ để	15	15	15	15	15	15	15       14       13       12       11       10       6       5       4         KM       TC       Exception         IE = 1 cho phép ngắt. IE = 0 vô hiệu hỏ         K/U=1 hoạt động ở chế độ Kernel. K/U=0 hoạt động         Ngoại lệ do syscall, overflow, lệnh tạo ngắt mềm như te         Time Counter bộ đếm thời gian	15       14       13       12       11       10       6       5       4       3         KM       TC       Exception Code         Exception Code         EX/U=1 hoạt động ở chế độ Kernel. K/U=0 hoạt động ở chế         Ngoại lệ do syscall, overflow, lệnh tạo ngắt mềm như teq ted         Time Counter bộ đếm thời gian	15       14       13       12       11       10       6       5       4       3       2         KM       TC       Exception Code         IE = 1 cho phép ngắt. IE = 0 vô hiệu hóa mọi hoạ         K/U=1 hoạt động ở chế độ Kernel. K/U=0 hoạt động ở chế độ         Ngoại lệ do syscall, overflow, lệnh tạo ngắt mềm như teq teqi         Time Counter bộ đếm thời gian	15

Study the following assembly program, in which

- 1. Main program enables 2 interrupts simultaneously: from key matrix and time counter in Data Lab Sim
- 2. Main program do nothing with a deadloop
- 3. Connect Data Lab Sim. Whenever user press any key or time interval reachs, an interrupt raises and print key scan-code to console.

```
.eqv IN ADRESS HEXA KEYBOARD 0xFFFF0012
.eqv COUNTER
                   0xFFFF0013 # Time Counter
.eqv MASK_CAUSE_COUNTER 0x00000400 # Bit 10: Counter interrupt
.eqv MASK CAUSE KEYMATRIX 0x00000800 # Bit 11: Key matrix
interrupt
.data
msg keypress: .asciiz "Someone has pressed a key!\n"
msg counter: .asciiz "Time inteval!\n"
# MAIN Procedure
.text
main:
       # Enable interrupts you expect
       # Enable the interrupt of Keyboard matrix 4x4 of Digital Lab
Sim
       li
             $t1, IN ADRESS HEXA KEYBOARD
       li
            $t3, 0x80
                            # bit 7 = 1 to enable
       sb $t3, 0($t1)
```

```
# Enable the interrupt of TimeCounter of Digital Lab Sim
        $t1, COUNTER
     sb $t1, 0($t1)
     # Loop an print sequence numbers
     nop
Loop:
     nop
     nop
sleep: addi $v0,$zero,32 # BUG: must sleep to wait for Time
Counter
     li
         $a0,200
                   # sleep 300 ms
     syscall
                    # WARNING: nop is mandatory here.
     nop
         Loop
end main:
# GENERAL INTERRUPT SERVED ROUTINE for all interrupts
.ktext 0x80000180
    #-----
IntSR:
     # Temporary disable interrupt
# no need to disable keyboard matrix interrupt
     # Processing
Counter..
     and $at, $t1,$t2
     beq $at,$t2, Counter Intr
        $t2, MASK CAUSE KEYMATRIX # if Cause value confirm Key..
IsKeyMa:li
     and $at, $t1,$t2
     beq $at,$t2, Keymatrix_Intr
                       # other cases
others: j end process
Keymatrix Intr: li $v0, 4
                       # Processing Key Matrix Interrupt
     $a0, msg_keypress
     syscall
     j end process
Counter_Intr: li $v0, 4 # Processing Counter Interrupt
     la $a0, msg counter
     syscall
     j end process
end_process:
     mtc0 $zero, $13
                      # Must clear cause req
en int: #-----
     # Re-enable interrupt
     li $t1, COUNTER
     sb $t1,
            0($t1)
     # Evaluate the return address of main routine
     # epc <= epc + 4
```

```
return: eret # Return from exception
```

### **Home Assignment 5 - KEYBOARD**

Vietnamese support:

- Bộ xử lý MIPS cho phép tạo ra ngắt mềm, bằng lệnh teq, hoặc teqi
- Thiết bị Keyboard không tự động tạo ra ngắt khi có một phím được bấm, mà người lập trình phải tư tạo ngắt mềm.

```
.eqv KEY CODE 0xFFFF0004
                              # ASCII code from keyboard, 1 byte
.eqv KEY_READY 0xffff0000 # =1 if has a new keycode ?
                              # Auto clear after lw
.eqv DISPLAY_CODE     0xFFFFF000C  # ASCII code to show, 1 byte
.eqv DISPLAY_READY 0 \times FFFF0008 # =1 if the display has already to do
                              # Auto clear after sw
.eqv MASK CAUSE KEYBOARD 0x000034
                                      # Keyboard Cause
.text
            li $k0, KEY_CODE
li $k1, KEY_READY
            li $s0, DISPLAY CODE
           li $s1, DISPLAY READY
loop:
          nop
WaitForKey: lw $t1, 0($k1) # $t1 = [$k1] = KEY READY
          beq $t1, $zero, WaitForKey # if $t1 == 0 then Polling
MakeIntR: teqi \$t1, 1 # if \$t0 = 1 then raise an Interrupt
           j loop
# Interrupt subroutine
.ktext 0x80000180
get_caus: mfc0 $t1, $13 # $t1 = Coproc0.cause
IsCount: li $t2, MASK_CAUSE_KEYBOARD# if Cause value confirm
Keyboard..
          and $at, $t1,$t2
           beq $at,$t2, Counter_Keyboard
               end process
            j
Counter Keyboard:
ReadKey: lw $t0, 0($k0)
                                    # $t0 = [$k0] = KEY CODE
WaitForDis: lw $t2, 0($s1)
                                     # $t2 = [$s1] = DISPLAY READY
           beq $t2, $zero, WaitForDis # if $t2 == 0 then Polling
          addi $t0, $t0, 1
Encrypt:
                                   # change input key
ShowKey: sw $t0, 0($s0)
                                   # show key
end process:
           next_pc: mfc0
return: eret
```

### **Assignment 1**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 1. Upgrade the source code so that it could defect all 16 key buttons, from 0 to F.

### **Assignment 2**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 2. Upgrade the source code so that it could defect all 16 key buttons, from 0 to F.

### **Assignment 3**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 3. Upgrade the source code so that it could defect all 16 key buttons, from 0 to F.

### **Assignment 4**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 4. Upgrade the source code so that it could defect all 16 key buttons, from 0 to F.

### **Assignment 5**

Create a new project, type in, and build the program of Home Assignment 5.

#### **Conclusions**

Before you finish the laboratory exercise, think about the questions below:

- What is polling?
- What are interrupts?
- What are interrupt routines?
- What are the advantages of polling?
- What are the advantages of using interrupts?
- What are the differences between interrupts, exceptions and traps?

## **Laboratory Exercise 12**

### **Cache Memory**

#### Goals

After this laboratory exercise, you should understand the basic principles of cache memories and how different parameters of a cache memory affect the efficiency of a computer system.

#### Literature

■ Patterson and Hennessy: Chapter 7.1–7.3

### **Preparation**

Read the literature and this laboratory exercise in detail and solve the home assignments.

### Assignments at Home and at Lab

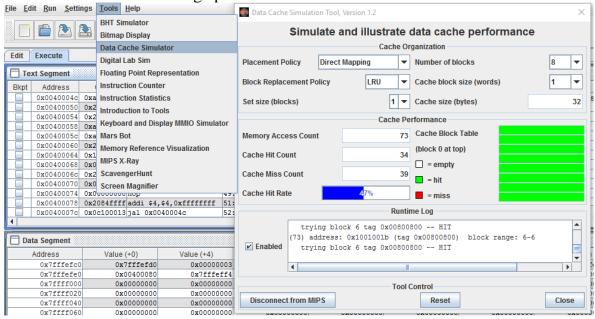
### **Home Assignment 1**

Looking for and research information about Cache in CPU.

### **Home Assignment 2**

Try to use Data Cache Simulation Tool in MARS.

Understand terms and change parameters.



### Function of a Cache Memory

A cache memory is a memory that is smaller but faster than the main memory. Due to the locality of memory references, the use of a cache memory can have the effect on the computer system that the apparent speed of the memory is that of the cache memory, while the size is that of the main memory.

### **Assignment 1**

Create a project, type in the program of Laboratory 7, Home Assignment 4, build it and upload it to the cache simulator.

### **Assignment 2**

Run the program in the cache simulator and study how the instruction cache works. Then give *full* answers to the following questions.

- How is the full 32-bit address used in the cache memory?
- What happens when there is a cache miss?
- What happens when there is a cache hit?
- What is the block size?
- What is the function of the tag?

### **Assignment 3**

The parameters of the cache memory can be changed to test the effects of different cases. Investigate the effects of different parameter settings.

- Explain the following: cache size, block size, number of sets, write policy and replacement policy.
- If a cache is large enough that all the code within a loop fits in the cache, how many cache misses will there be during the execution of the loop? Is this good or bad?
- What should the code look like that would benefit the most from a large block size?

### Cache Efficiency

The actual efficiency gained by using a cache memory varies depending on cache size, block size and other cache parameters, but it also depends on the program and data.

#### **Conclusions**

Before you pass the laboratory exercise, think about the questions below:

- What is the general idea with cache memory?
- What is a block?
- How does block size affect the efficiency of a cache?
- How fast is a cache memory? How fast is a DRAM?
- Do the optimal cache parameters depend on the program code?
- How can one select good cache parameters?
- Is it possible to change cache size on a PC? On a Mac?

# **Track Change**

Ver	Date	Details
5.3	2013/04/23	More explanation for Lab Exercise 12, Home Assignment
		2
6	2016/02	Using MARS
6.2	2018/02	Fix bug

### **Home Assignment 3**

The following program sort a list of interger by ascending order. The swap procedure swap two successive elements. Read this example carefully, analyse each line of code, especially in sort procedure.

```
#Laboratory Exercise 5, Home Assignment 3
.data
          .word 3, 6, 2, 1
test:
.text
main:
     la $a0, test
     li
          $a1,4
     jal
          sort
     nop
          $a0, test
     la
                          #load test array after sorting
          $s0,0($a0)
     lw
          $s1,4($a0)
     lw
          $s2,8($a0)
     lw
          $s3,12($a0)
     lw
end main:
swap:
     sll
          $t1,$a1,2
                          #reg $t1=k*4
                       #reg $t1=v+(k*4)
          $t1,$a0,$t1
     add
                          #req $t1 has the address of v[k]
          $t0,0($t1)
                          \#reg $t0 (temp) = v[k]
          $t2,4($t1)
                          #req $t2=v[k+1]
                          #refers to next element of v
          $t2,0($t1)
                          #v[k]=reg $t2
          $t0,4($t1)
                          \#v[k+1]=reg $t0 (temp)
     SW
          $ra
     jr
end swap:
#Procedure sort
#function: sort a list of element ascending
sort:
     sw $s3,12($sp)
                        #save $s3
     sw $s2,8($sp)
                         #save $s2
                          #save $s1
     sw $s1,4($sp)
                          #save $s0
     sw $s0,0($sp)
                      #copy parameter $$a0 into $s2 (save $a0)
     move $s2,$a0
     move $52,$a0
move $s3,$a1
                        #copy parameter $a1 into $s3 (save a1)
    move $s0,$zero
                          #i=0
for1tst:
     slt $t0,$s0,$s3 #reg $t0=0 if $s0>=s3 (i>=n)
          t0, zero, exit1 #qo to exit1 if s0>=s3 (i>=n)
     beq
    addi $s1,$s0,-1
                          #j=i-1
for2tst:
     slti $t0,$s1,0
                         #reg $t0=1 if $s1<0 (j<0)
     bne $t0,$zero,exit2 #go to exit2 if $s1<0 (j<0)
    beq $t0,$zero,exit2 #go to exit2 if $t4>=t3
     move $a0,$s2 #1st parameter of swap is v(old $a0) move $a1,$s1 #2nd parameter of swap is j
```

```
jal
                swap
        addi $s1,$s1,-1
                                          #j=j-1
                for2tst
                                          #jump to test of inner loop
        j
exit2:
        addi $s0,$s0,1
                                          #i=i+1
                for1tst
                                          #jump to test of outer loop
       1w $s1,4($sp) #restore $s0
1w $s2,8($sp) #restore $s1
1w $s3,12($sp) #restore $s2
1w $ra,16($sp) #restore ra
addi $sp,$sp,20 #restore
exit1:
                                       #restore stack pointer
```

end\_sort:

### **Assignment 4**

Write a program that let user input a string (press Enter to terminate), sort this string by ascending order (based on ASCII code) and print the string after sorting.