# Hợp ngữ MIPS

Hợp ngữ và kiến trúc máy tính được chi làm 2 loại:

- ✓ CICS (Complex insrtuction set computer): Đại diện tiêu biểu là x86 được sử dụng trên các máy tính cá nhân và server.
  - ⇒ Hợp ngữ của CISC rất phức tạp
- ✓ RISC (Reduced instruction set computer): Đại diện cho RISC là ARM và MIPS. ARM được sử dụng trong các thiết bị di động và MIPS được sử dụng trong một số siêu máy tính, và các thiết bị như router, Nintendo 64, Sony Playstation 2.
  - ⇒ Hợp ngữ của RISC thì đơn giản hơn

Tên	Thanh ghi	Ý nghĩa
\$zero	0	Thanh ghi này luôn chứa giá trị 0
\$at	1	Assembler Temporary - Được dành riêng cho các mục đích khác, khi viết hạn chế dùng thanh ghi này
\$v0, \$v1	2, 3	Lưu giá trị trả về của hàm
\$a0- \$a3	4-7	Lưu tham số truyền vào của hàm
\$t0 - \$t7	8-15	Lưu biến tạm
\$s0 - \$s7	16-23	Lưu biến
\$t8, \$t9	24, 25	Như các \$t ở trên
\$k0, \$k1	26, 27	Được dùng cho nhân HĐH sử dụng
\$gp	28	Pointer to global area
\$sp	29	Stack pointer
\$fp	30	Frame pointer
\$ra	31	Return address, sử dụng cho việc gọi hàm

R-format							
R-format có 6 tham số:							
Tên tham số	ор	rs	rt	rd	shamt	funct	
Độ dài (bit)	6	5	5	5	5	6	

# **I-format**

Lệnh l-format dùng cho thao tác giữa thanh ghi và một hằng số được lưu sẵn trong lệnh. Cấu trúc như sau:

Tên tham số	ор	rs	rt	immediate
Độ dài (bit)	6	5	5	16

# J-format

J-format dành cho các lệnh nhảy (goto trong C), có cấu trúc:

Tên tham số	ор	target address
Độ dài (bit)	6	26

• 4 lệnh add, sub, addu, subu dùng để cộng/trừ giá trị của 2 thanh ghi, và lưu kết quả vào thanh ghi đích. Cú pháp:

```
<tên lệnh> <thanh ghi đích>, <thanh ghi 1>, <thanh ghi 2>
```

• 2 lệnh addi, addiu dùng để cộng một thanh ghi với 1 hằng số, rồi lưu vào thanh ghi đích. Cú pháp:

```
<tên lệnh> <thanh ghi đích>, <thanh ghi>, <hằng số>
```

- → Khác biệt giữa addu và add: add sẽ báo lỗi khi có tràn số, còn addu thì không. Tương tự với các lệnh có u và không có u khác.
- Các lệnh tính toán logic:
  - Có 3 lệnh: and, or, nor. NOR là thao tác "NOT OR": A nor B = not (A or B). Cú pháp của 3 lệnh này tương tự như lệnh add ở trên.
  - Lệnh andi và ori để tính AND/OR của một thanh ghi với một hằng số.
- Tính toán với các hằng số 32 bit

• Lệnh lui (load upper immediate) với chức năng ghi một hằng số 16-bit vào 2 byte cao của thanh ghi, 2 byte thấp sẽ được gán bằng 0.

#### - Lệnh dịch

- 2 lệnh sll và srl dùng để dịch trái và dịch phải. Đây là dịch logic, các giá trị trống sau khi dịch luôn là 0.
- Cú pháp tương tự như **addi** ở trên, tuy nhiên số bit cần dịch luôn là một số không âm từ 0 đến 31.

### - Mô hình bộ nhớ của MIPS

- Quy tắc Alignment Restriction: "Địa chỉ vùng nhớ cần truy cập phải chia hết cho kích thước cần truy cập".
- MIPS lưu trữ dữ liệu theo dạng **Big Endian**, tức là byte cao sẽ được lưu ở địa chỉ thấp. Ví dụ, số 12345678h (thập lục phân) khi được lưu trong bộ nhớ thì byte đầu tiên sẽ là 12h, byte tiếp theo là 34,...

## - Lệnh load/store

# Cú pháp: tên lệnh r1, offset(r2)

#### Trong đó:

- ✓ r1: thanh ghi cần nạp dữ liệu vào / lấy dữ liệu ra.
- ✓ r2: thanh ghi lưu địa chỉ gốc.
- offset: hằng số nguyên (16 bit), giá trị này sẽ được cộng với giá trị của r2 để được địa chỉ cần nạp vào / lấy ra.

## Tên các lệnh:

- Iw (load word), Ih (load halfword), Ib (load byte): Đọc 4/2/1 byte. Đối với Ih và Ib, vì thanh ghi có độ dài 4 byte, nhiều hơn lượng dữ liệu đọc được nên các bit trống sẽ được gán bằng bit dấu của số đọc được.
- ✓ Ihu (load halfword unsigned), Ibu (load byte unsigned): tương tự như trên, tuy nhiên các bit trống được gán bằng 0.
- ✓ sw (store word), sh (store halfword), sb (store byte): lưu 4/2/1 byte dữ liệu trong thanh ghi vào bộ nhớ.
- √ Đối với sh và sb sẽ lưu các byte thấp trong thanh ghi vào bộ nhớ.

## - Lệnh nhảy

- Có 2 lệnh nhảy là j và jr:
  - ✓ Cú pháp lệnh j:

```
j <đia chỉ cần nhảy tới hoặc nhãn>
```

- ✓ jr cũng tương tự như j, tuy nhiên ta đọc địa chỉ lệnh cần nhảy đến trong một thanh ghi.
- ✓ Lệnh jr sẽ gán PC bằng với thanh ghi được chỉ định

- √ Ở lệnh j vì, tham số truyền vào chỉ có 26 bit, mà PC lại có đến 32 bit nên ta tính lại PC như sau: PC = (PC & 0xf0000000) | (imm << 2), với imm là tham số truyền vào.
- Lênh rẽ nhánh
  - Có 2 lệnh rẽ nhánh là beq (branch if equal) và bne (branch if not equal).
  - Cú pháp:

```
<Tên lệnh> <thanh ghi 1>, <thanh ghi 2>, <địa chỉ hoặc nhãn>
```

- Lệnh beq sẽ so sánh giá trị trong 2 thanh ghi, nếu bằng nhau thì nhảy đến nhãn chỉ đinh.
- ✓ Lệnh bne thì ngược lại, nhảy khi 2 giá trị khác nhau.
- ⇒ Khi không nhảy, chương trình sẽ thực hiện lệnh tiếp theo.

Địa chỉ truyền vào là địa chỉ tương đối và có dấu, PC sẽ được tính lại như sau: PC = PC + 4 + imm, với imm là địa chỉ truyền vào.

 Lệnh sit (set on less than): so sánh lớn hơn / bé hơn Cú pháp:

```
slt rt, rs, rd
```

- ⇒ gán **rt** bằng 1 khi **rs** < **rd**, bằng 0 trong trường hợp ngược lại.
- Để so sánh không dấu, MIPS hỗ trợ lệnh stlu.

## - Vị trí quay về

lệnh jal (jump and link): jal sẽ gán giá trị thanh ghi \$ra bằng với địa chỉ của lệnh tiếp theo trước khi thực hiện nhảy.

```
die:
    nor $s0, $0, $0
    jr $ra

man:
    jal die
    or $s0, $0, $0

woman:
    jal die
    lui $t0, 0x0000
    ori $s0, $t0, 0xffff
```

#### - \$sp - Bộ nhớ stack

- MIPS đưa ra một số thỏa hiệp giữa hàm gọi (caller R) và hàm được gọi (callee - E):
  - √ Đối với các thanh ghi \$s0 \$s7 và \$sp, E phải khôi phục lại đúng giá trị
    ban đầu sau khi thực thi xong.
  - ✓ Đối với các thanh ghi khác: **\$t**, **\$v**, **\$a**, **\$ra**, **E** có quyền thay đổi giá trị các thanh ghi này, vì vậy **R** có trách nhiệm sao lưu và khôi phục lại các thanh ghi này trước và sau khi gọi **E** (nếu cần sử dụng).
- Để quản lý sao lưu / khôi phục các thanh ghi như yêu cầu ở trên, ta dùng bộ nhớ stack
- Trong **MIPS**, thanh ghi **\$sp** có giá trị trỏ tới đỉnh **stack**. Ở đầu hàm, ta lưu các biến cần sao lưu vào **stack**, sau đó ở cuối hàm, ta khôi phục lại các biến đó.

## - Truyền tham số - giá trị trả về

- √ 4 thanh ghi \$a0 đến \$a3 được quy ước dùng riêng cho các tham số truyền vào.
- ✓ 2 thanh ghi \$v0, \$v1 được dùng cho giá trị trả về.