



TỔ CHỨC VÀ CẦU TRÚC MÁY TÍNH II Chương 6 Kiến trúc Tập lệnh

5/26/21



Nội dung

- Kiến trúc Tập lệnh
- ■Toán hạng
- ■Định dạng lệnh
- ■Bài tập

Kiến trúc
Vi kiến trúc
Luận lý
Mạch số



Kiến trúc Tập lệnh (1/6)

- Lệnh (Instruction) là một chỉ dẫn để máy tính tính thực hiện công việc nào đó
 - □ Ví dụ: Lệnh ADD chỉ dẫn máy tính thực hiện phép toán cộng
- Tập lệnh (Instruction Set) là tập hợp các lệnh của máy tính
 - □ Tập lệnh quy định máy tính có thể làm những gì!
 - □ Những máy tính khác nhau sẽ có tập lệnh khác nhau!
 - ■NHƯNG! Các tập lệnh đều có điểm chung!!!
- Kiến trúc Tập lệnh = Tập lệnh + Biểu diễn lệnh

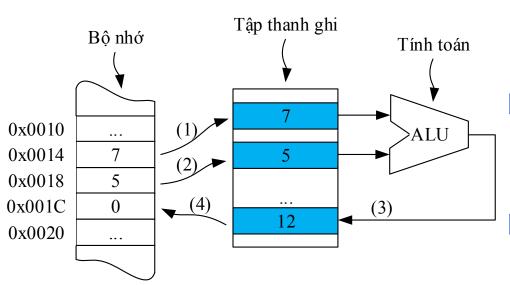


Kiến trúc Tập lệnh (2/6)

- Kiến trúc tập lệnh:
 - ☐ Tập lệnh: Máy tính có thể làm những gì?
 - □Định dạng lệnh (biểu diễn lệnh): Mỗi lệnh được biểu diễn như thế nào?
 - ➤ Opcode (Operation Code): Mã lệnh (mã thao tác)
 - Toán hạng: Các toán hạng cần thiết để thực thi lệnh
 - ➤ Các trường khác
- Phân loại:
 - ■Ngăn xếp (stack)
 - □Bộ tích lũy (accumulator)
 - □ Thanh ghi − Bộ nhớ (register–memory)
 - □ Thanh ghi thanh ghi / nạp lưu (register-register/load-store)



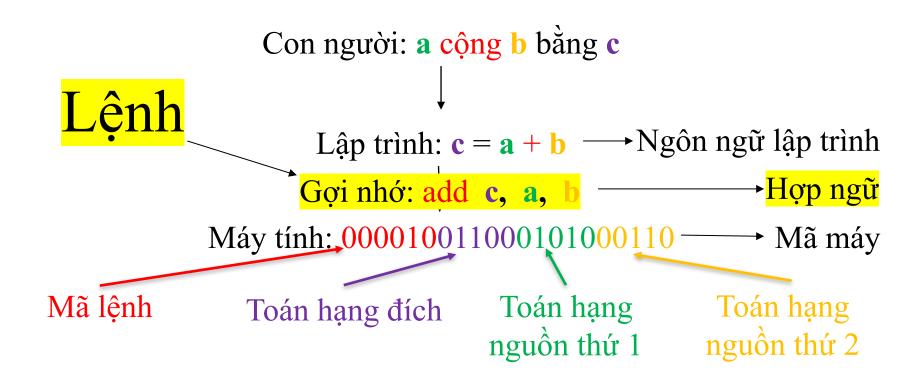
Kiến trúc Tập lệnh (3/6) - Thanh ghi – thanh ghi



- Dữ liệu được lưu trữ ở bộ nhớ
- Tính toán trên thanh ghi (không tính toán trên bộ nhớ)
- Cần nạp dữ liệu từ bộ nhớ vào thanh ghi để tính toán
- Cần lưu giá trị thanh ghi vào bộ nhớ sau khi tính toán



Kiến trúc Tập lệnh (4/6) – Lệnh





- Đề xuất lệnh thực hiện thao tác trừ:
 - □A trừ B bằng C
- Chuyển đổi lệnh trong lập trình C thành lệnh hợp ngữ F = (A + B) (C + D)



Kiến trúc Tập lệnh (5/6) – Tập lệnh MIPS (1/2)

- Thiêt kế theo kiến trúc thanh ghi thanh ghi
- Độ rộng lệnh: Cố định 32 bit cho tất cả các lệnh
- Định dạng lệnh: R, I, J
- Tập thanh ghi: 32 thanh ghi 32 bit, thanh ghi \$zero luôn bằng 0
- Kiểu dữ liệu: Byte (8 bit), halfword (16 bit), word (32 bit)
- Chế độ định địa chỉ: 5 chế độ
- Toán hạng: Thanh ghi, số tức thời (bù 2), bộ nhớ
- Định địa chỉ theo byte



Kiến trúc Tập lệnh (6/6) – Tập lệnh MIPS (2/2)

Loại	Lệnh	Ví dụ	Ý nghĩa	ĐD
	Cộng	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 + \$s3	R
Số học	Trừ	sub \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 - \$s3	R
	Cộng tức thì	addi \$s1,\$s2,20	s1=s2+20	I
Truyền dữ	Nạp word	lw \$s1,20(\$s2)	\$s1=Mem[\$s2+20]	I
liệu	Luu word	sw \$s1,20(\$s2)	Mem[s2 + 20] = \$s1	I
Luận lý	NOR luận lý	nor \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \sim (\$s2 \mid \$s3)$	R
	Dịch phải luận lý	srl \$s1,\$s2,10	\$s1=\$s2>>10	R
Rẽ nhánh	Nhảy nếu bằng	beq \$\$1,\$\$2, label	Nếu (\$s1==\$s2) đi đến label	I
Nhảy	Nhảy	j label	Đi đến label	J



Nội dung

- Kiến trúc Tập lệnh
- ■Toán hạng
- Dịnh dạng lệnh
- ■Bài tập



Toán hạng

- Toán hạng là một dữ liệu được dùng để tính toán
- MIPS có 3 loại toán hạng:
 - ☐ Toán hạng thanh ghi: Dữ liệu nằm trong thanh ghi
 - ☐ Toán hạng bộ nhớ: Dữ liệu nằm trong bộ nhớ
 - ☐ Toán hạng số tức thời: Dữ liệu nằm ngay trong lệnh



Toán hạng thanh ghi (1/2)

- Kiến trúc thanh ghi thanh ghi: Tính toán trên thanh ghi
- MIPS có 32 thanh ghi 32 bit
 - ☐ Sử dụng cho truy xuất dữ liệu tạm
 - □Được đánh số từ 0 đến 31
 - □Kiểu dữ liệu 32 bit (word)
- Tên gợi nhớ: Tiền tố \$ theo sau là chỉ số hoặc tên (\$2 hay \$sp)
 - □\$t0, \$t1, ..., \$t9 cho các dữ liệu tạm
 - □\$s0, \$s1, ..., \$s7 cho lưu trữ các biến
 - ■\$v0, \$v1, \$k1, ... cho các mục đích đặc biệt khác

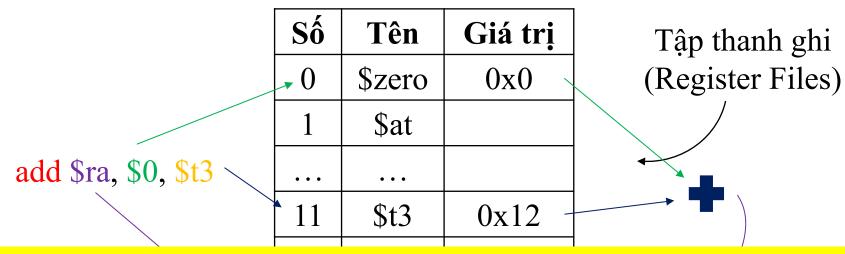


Toán hạng thanh ghi (2/3)

NAME	NUMBER	USE	PRESERVEDACROSS A CALL?
\$zero	0	The Constant Value 0	N.A.
\$at	1	Assembler Temporary	No
\$v0-\$v1	2-3	Values for Function Results and Expression Evaluation	No
\$a0-\$a3	4-7	Arguments	No
\$t0-\$t7	8-15	Temporaries	No
\$s0-\$s7	16-23	Saved Temporaries	Yes
\$t8-\$t9	24-25	Temporaries	No
\$k0-\$k1	26-27	Reserved for OS Kernel	No
\$gp	28	Global Pointer	Yes
\$sp	29	Stack Pointer	Yes
\$fp	30	Frame Pointer	Yes
\$ra	31	Return Address	Yes



Toán hạng thanh ghi (3/3) – Ví dụ



Tên hoặc số của thanh ghi là gợi nhớ cho địa chỉ của thanh ghi trong tập thanh ghi

31	\$ra	0x12
----	------	------



Lệnh	Ví dụ	Ý nghĩa
Cộng	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 + \$s3
Trừ	sub \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 - \$s3

Chuyển đổi lệnh trong lập trình C thành lệnh hợp ngữ MIPS, biết rằng các biến F, A, B, C và D đều nằm trong các thanh ghi:

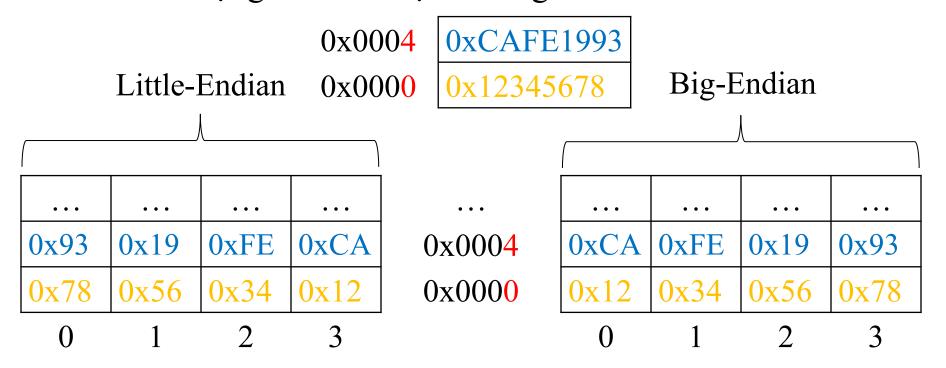
$$F = (A + B) - (C + D)$$

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31



Toán hạng Bộ nhớ (1/2)

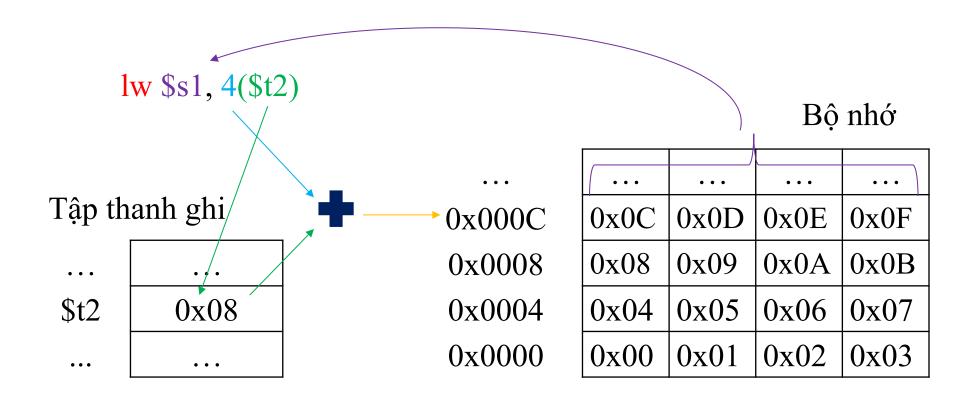
- Bộ nhớ được đánh địa chỉ theo byte
- MIPS quy định địa chỉ bộ nhớ phải là bội số của 4 4 byte
- MIPS sử dụng mô hình địa chỉ Big-Endian



1 word =



Toán hạng Bộ nhớ (2/2) – Ví dụ





Lệnh	Ví dụ	Ý nghĩa	
Cộng	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1 = \$s2 + \$s3	
Nap word	lw \$s1,20(\$s2)	s1 = Mem[s2 + 20]	

Chuyển đổi lệnh trong lập trình C thành lệnh hợp ngữ MIPS, giả sử A là một biến nguyên nằm trong \$a0 và mảng các số nguyên B có địa chỉ nằm trong \$t0:

$$F = A + B[3]$$

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31



Toán hạng số tức thời

- Dữ liệu hằng số được chỉ định ngay trong lệnh
 - Sử dụng dữ liệu ngay mà không cần tìm kiếm như thanh ghi và bộ nhớ
 - ■Không cần phải nạp dữ liệu từ bộ nhớ!!!
 - Nhưng giá trị thường nhỏ
- Ví dụ:
 - □addi \$s3, \$s2, 4
 - □addi \$t2, \$t1, -7
- MIPS có thanh ghi số 0 (\$zero) luôn luôn là một hằng số 0
 - Sao chép giá trị: add \$t2, \$t1, \$zero



Lệnh	Ví dụ	Ý nghĩa
Cộng	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 + \$s3
Trừ	sub \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 - \$s3
Cộng tức thì	addi \$s1,\$s2,5	\$s1=\$s2+5

Chuyển đối lệnh trong lập trình C thành lệnh hợp ngữ MIPS, biết rằng các biến F, A, B, C nằm trong các thanh ghi:

$$F = A - (B + 7) + C$$

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31



Nội dung

- Kiến trúc Tập lệnh
- Toán hạng
- ■Định dạng lệnh
- ■Bài tập



Định dạng lệnh

- Lệnh được biểu diễn bằng các mã nhị phân (mã máy)
- Định dạng lệnh là một hình thức biểu diễn một lệnh dưới dạng các trường mã nhị phân
 - □ Lệnh của MIPS đều rộng 32 bit
- MIPS có 3 định dạng lệnh:
 - □Định dạng lệnh R: Cho các thao tác tuần túy trên thanh ghi
 - Dịnh dạng lệnh I: Cho các thao tác sử dụng số tức thời có giá trị nhỏ và vừa
 - Dịnh dạng lệnh J: Cho các thao tác sử dụng số tức thời có giá trị lớn



Định dạng R (1/2)

	p	rs	rt	rd	shamt	funct
()	bit	5 bit	5 bit	5 bit	5 bit	6 bit

- Các trường lệnh
 - op (opcode): Mã lệnh
 - rs: Địa chỉ toán hạng thanh ghi nguồn thứ nhất
 - □rt: Địa chỉ toán hạng thanh ghi nguồn thứ hai
 - □rd: Địa chỉ toán hạng thanh ghi đích
 - □ shamt (shift amount): Lượng dịch (mặc định là 00000)
 - ☐ funct (function code): Mã lệnh mở rộng cho op



Định dạng R (2/2) – Ví dụ

op	rs	rt	rd	shamt	funct
6 bit	5 bit	5 bit	5 bit	5 bit	6 bit

add \$t0, \$s1, \$s2

op (add)	\$ s1	\$s2	\$t0	0	funct (add)
0	17	18	8	0	0x20
000000	10001	10010	01000	00000	100000

00000010001100100100000000100000

0x02324020



■ Biểu diễn lệnh add \$a0, \$t1, \$sp

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31



Định dạng I (1/2)

op	rs	rt	immediate
6 bit	5 bit	5 bit	16 bit

- Các trường lệnh
 - op (opcode): Mã lệnh
 - rs: Địa chỉ toán hạng thanh ghi nguồn thứ nhất
 - □rt: Địa chỉ toán hạng thanh ghi nguồn thứ hai hoặc thanh ghi đích
 - □ immediate: Số tức thời 16 bit (biểu diễn dạng bù 2)
 - > Thường là độ dời
 - > Quy ước: Nếu sử dụng số tức thời lớn hơn 16 bit thì sẽ gây lỗi biên dịch



Định dạng I (2/2) – Ví dụ

op	rs	rt	immediate
6 bit	5 bit	5 bit	16 bit

lw \$t0, -8(\$s2)

op (lw)	\$s2	\$t0	-8
0x23	18	8	-8
100011	10010	01000	111111111111000

1000111001001000111111111111111000

0x4E48FFF8



■ Biểu diễn lệnh lw \$a0, 48(\$sp)

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31



Định dạng J (1/2)

op	address
6 bit	26 bit

- Các trường lệnh
 - op (opcode): Mã lệnh
 - □ address: Số tức thời 26 bit (biểu diễn dạng bù 2)
 - ➤ Bit [27:2] của địa chỉ nhảy tới



Định dạng J(2/2) – Ví dụ

op	address	
6 bit	26 bit	
	0xCAFEBAB8: j sub_pro	
	0xCAFEBAFC: sub_pro:	

op (j)	$0xCAFEBAFC = \{(PC+4)[31:28], address, 2'b0\}$
0x2	0x2BFAEBF
000010	10101111111010111101111111

00001010101111111101011110101111111 0x0ABFAEBF



- Biểu diễn lệnh j IT012
 - □ lệnh j ở địa chỉ 0x00CAFE00
 - ■Nhãn IT012 có địa chỉ tương ứng là 0x0000A5B0



Bài tập (1/2)

Lệnh	Ví dụ	Ý nghĩa
Cộng	add \$s1,\$s2,\$s3	\$s1=\$s2 + \$s3
Nạp word	lw \$s1,20(\$s2)	s1 = Mem[s2 + 20]
Cộng tức thì	addi \$s1,\$s2,5	\$s1=\$s2 + 5

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31

Chuyển đổi lệnh trong lập trình C thành lệnh hợp ngữ MIPS, giả sử các biến F, B, G nằm trong các thanh ghi và mảng các số nguyên A có địa chỉ lưu trong \$t1:

$$F = A[B + 4]$$

 $G = A[16 - C] + A[B - 4]$



Bài tập (2/2)

- Biểu diễn các lệnh sau:
- □sub \$s1, \$s2, \$s3
- □lw \$t7, 20(\$k0)
- □sw \$v1, 20(\$gp)
- □nor \$at, \$ra, \$a2
- □j ABC
 - Lệnh j đang ở địa chỉ 0xFEC0
 - Nhãn ABC có địa chỉ tương ứng là 0x2500

NAME	NUMBER
\$zero	0
\$at	1
\$v0-\$v1	2-3
\$a0-\$a3	4-7
\$t0-\$t7	8-15
\$s0-\$s7	16-23
\$t8-\$t9	24-25
\$k0-\$k1	26-27
\$gp	28
\$sp	29
\$fp	30
\$ra	31





THẢO LUẬN

