

Một số lệnh assembly MIPS cơ bản

MIPS Reference Data

CORE INSTRUCTION SET				OPCODE
NAME, MNEMONIC	FOR-MAT	OPERATION (in Verilog)		/ FUNCT (Hex)
Add	add R	$R[rd] = R[rs] + R[rt]$	(1)	0/20 _{hex}
Add Immediate	addi I	$R[rt] = R[rs] + \text{SignExtImm}$	(1,2)	8 _{hex}
Add Imm. Unsigned	addiu I	$R[rt] = R[rs] + \text{SignExtImm}$	(2)	9 _{hex}
Add Unsigned	addu R	$R[rd] = R[rs] + R[rt]$		0/21 _{hex}
And	and R	$R[rd] = R[rs] \& R[rt]$		0/24 _{hex}
And Immediate	andi I	$R[rt] = R[rs] \& \text{ZeroExtImm}$	(3)	c _{hex}
Branch On Equal	beq I	if $R[rs] == R[rt]$ $PC = PC + 4 + \text{BranchAddr}$	(4)	4 _{hex}
Branch On Not Equal	bne I	if $R[rs] != R[rt]$ $PC = PC + 4 + \text{BranchAddr}$	(4)	5 _{hex}
Jump	j J	$PC = \text{JumpAddr}$	(5)	2 _{hex}
Jump And Link	jal J	$R[31] = PC + 8; PC = \text{JumpAddr}$	(5)	3 _{hex}
Jump Register	jr R	$PC = R[rs]$		0/08 _{hex}
Load Byte Unsigned	lbu I	$R[rt] = \{24'b0, M[R[rs]] + \text{SignExtImm}(7:0)\}$	(2)	24 _{hex}
Load Halfword Unsigned	lhu I	$R[rt] = \{16'b0, M[R[rs]] + \text{SignExtImm}(15:0)\}$	(2)	25 _{hex}
Load Linked	ll I	$R[rt] = M[R[rs] + \text{SignExtImm}]$	(2,7)	30 _{hex}
Load Upper Imm.	lui I	$R[rt] = \{\text{imm}, 16'b0\}$		f _{hex}
Load Word	lw I	$R[rt] = M[R[rs] + \text{SignExtImm}]$	(2)	23 _{hex}
Nor	nor R	$R[rd] = \sim (R[rs] R[rt])$		0/27 _{hex}
Or	or R	$R[rd] = R[rs] R[rt]$		0/25 _{hex}
Or Immediate	ori I	$R[rt] = R[rs] \text{ZeroExtImm}$	(3)	d _{hex}
Set Less Than	slt R	$R[rd] = (R[rs] < R[rt]) ? 1 : 0$		0/2a _{hex}
Set Less Than Imm.	slti I	$R[rt] = (R[rs] < \text{SignExtImm}) ? 1 : 0$	(2)	a _{hex}
Set Less Than Imm. Unsigned	sltiu I	$R[rt] = (R[rs] < \text{SignExtImm}) ? 1 : 0$	(2,6)	b _{hex}
Set Less Than Unsig.	sltu R	$R[rd] = (R[rs] < R[rt]) ? 1 : 0$	(6)	0/2b _{hex}
Shift Left Logical	sll R	$R[rd] = R[rt] << \text{shamt}$		0/00 _{hex}
Shift Right Logical	srl R	$R[rd] = R[rt] >>> \text{shamt}$		0/02 _{hex}
Store Byte	sb I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}(7:0)] = R[rt](7:0)$	(2)	28 _{hex}
Store Conditional	sc I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}] = R[rt];$ $R[rt] = (\text{atomic}) ? 1 : 0$	(2,7)	38 _{hex}
Store Halfword	sh I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}(15:0)] = R[rt](15:0)$	(2)	29 _{hex}
Store Word	sw I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}] = R[rt]$	(2)	2b _{hex}
Subtract	sub R	$R[rd] = R[rs] - R[rt]$	(1)	0/22 _{hex}
Subtract Unsigned	subu R	$R[rd] = R[rs] - R[rt]$		0/23 _{hex}

(1) May cause overflow exception
 (2) SignExtImm = { 16{immediate[15]}, immediate }
 (3) ZeroExtImm = { 16{1b'0}, immediate }
 (4) BranchAddr = { 14{immediate[15]}, immediate, 2'b0 }
 (5) JumpAddr = { PC+4[31:28], address, 2'b0 }
 (6) Operands considered unsigned numbers (vs. 2's comp.)
 (7) Atomic test&set pair; R[rt] = 1 if pair atomic, 0 if not atomic

BASIC INSTRUCTION FORMATS

R	opcode		rs	rt		rd		shamt		funct	
	31	26 25		21 20		16 15		11 10		6 5	0
I	opcode		rs	rt		immediate					
	31	26 25		21 20		16 15	0				
J	opcode		address								
	31	26 25	0								

Copyright 2009 by Elsevier, Inc., All rights reserved. From Patterson and Hennessy, *Computer Organization and Design*, 4th ed.

ARITHMETIC CORE INSTRUCTION SET

NAME, MNEMONIC	FOR-MAT	OPERATION	OPCODE / FUNCT (Hex)
Branch On FP True	bclt FI	if $(FPcond) PC = PC + 4 + \text{BranchAddr}$	(4) 11/8/1/
Branch On FP False	bclt FI	if $(!FPcond) PC = PC + 4 + \text{BranchAddr}$	(4) 11/8/0/
Divide	div R	$Lo = R[rs]/R[rt]; Hi = R[rs]\%R[rt]$	0/
Divide Unsigned	divu R	$Lo = R[rs]/R[rt]; Hi = R[rs]\%R[rt]$	(6) 0/
FP Add Single	add.s FR	$F[fd] = F[fs] + F[ft]$	11/10/
FP Add Double	add.d FR	$\{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} + \{F[ft], F[ft+1]\}$	11/11/
FP Compare Single	c.x.s* FR	$FPcond = (F[fs] op F[ft]) ? 1 : 0$	11/10/
FP Compare Double	c.x.d* FR	$FPcond = (\{F[fs], F[fs+1]\} op \{F[ft], F[ft+1]\}) ? 1 : 0$	11/11/
* (x is eq, lt, or le) (op is ==, <, or <=) (y is 32, 3c, or 3e)			
FP Divide Single	div.s FR	$F[fd] = F[fs] / F[ft]$	11/10/
FP Divide Double	div.d FR	$\{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} / \{F[ft], F[ft+1]\}$	11/11/
FP Multiply Single	mul.s FR	$F[fd] = F[fs] * F[ft]$	11/10/
FP Multiply Double	mul.d FR	$\{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} * \{F[ft], F[ft+1]\}$	11/11/
FP Subtract Single	sub.s FR	$F[fd] = F[fs] - F[ft]$	11/10/
FP Subtract Double	sub.d FR	$\{F[fd], F[fd+1]\} = \{F[fs], F[fs+1]\} - \{F[ft], F[ft+1]\}$	11/11/
Load FP Single	lwc1 I	$F[rt] = M[R[rs] + \text{SignExtImm}]$	(2) 31/
Load FP Double	ldc1 I	$F[rt] = M[R[rs] + \text{SignExtImm}];$ $F[rt+1] = M[R[rs] + \text{SignExtImm} + 4]$	(2) 35/
Move From Hi	mghi R	$R[rd] = Hi$	0/
Move From Lo	mfl0 R	$R[rd] = Lo$	0/
Move From Control	mfc0 R	$R[rd] = CR[rs]$	10/0/
Multiply	mult R	$\{Hi, Lo\} = R[rs] * R[rt]$	0/
Multiply Unsigned	multu R	$\{Hi, Lo\} = R[rs] * R[rt]$	(6) 0/
Shift Right Arith.	sra R	$R[rd] = R[rt] >> \text{shamt}$	0/
Store FP Single	swc1 I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}] = F[rt]$	(2) 39/
Store FP Double	sdc1 I	$M[R[rs] + \text{SignExtImm}] = F[rt];$ $M[R[rs] + \text{SignExtImm} + 4] = F[rt+1]$	(2) 3d/

FLOATING-POINT INSTRUCTION FORMATS

FR	opcode	fmt	ft	fs	fd	funct
	31	26 25	21 20	16 15	11 10	6 5
FI	opcode	fmt	ft	immediate		
	31	26 25	21 20	16 15		

PSEUDOINSTRUCTION SET


NAME	MNEMONIC	OPERATION
Branch Less Than	blt	if $R[rs] < R[rt]$ PC = Label
Branch Greater Than	bgt	if $R[rs] > R[rt]$ PC = Label
Branch Less Than or Equal	b1e	if $R[rs] \leq R[rt]$ PC = Label
Branch Greater Than or Equal	bge	if $R[rs] \geq R[rt]$ PC = Label
Load Immediate	li	$R[rd] = \text{immediate}$
Move	move	$R[rd] = R[rs]$

REGISTER NAME, NUMBER, USE, CALL CONVENTION

NAME	NUMBER	USE	PRESERVED ACROSS 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

Bảng 1. Tóm tắt các lệnh MIPS cơ bản (tham khảo [1])

Các lệnh assembly MIPS trong tài liệu này sẽ được diễn tả theo từng hàng trong bảng 1

①


MIPS Reference Data

CORE INSTRUCTION SET				OPCODE / FUNCT (Hex)
NAME, MNEMONIC	FOR-MAT	OPERATION (in Verilog)		
Add	add	R	$R[rd] = R[rs] + R[rt]$	(1) 0 / 20 _{hex}
Add Immediate	addi	I	$R[rt] = R[rs] + \text{SignExtImm}$	(1,2) 8 _{hex}
Add Imm. Unsigned	addiu	I	$R[rt] = R[rs] + \text{SignExtImm}$	(2) 9 _{hex}
Add Unsigned	addu	R	$R[rd] = R[rs] + R[rt]$	0 / 21 _{hex}

Tên lệnh (đầy đủ)

Tên lệnh

Lệnh thuộc nhóm gì (R, I hay J)

Lệnh thực hiện chức năng gì

Chức năng của từng lệnh được diễn tả theo kiểu viết của Verilog. Verilog là ngôn ngữ lập trình dùng để mô tả thiết kế phần cứng (sinh viên năm 1, 2, 3 chưa học).

Một số ghi chú cho lệnh tương ứng, được làm rõ ở cuối bảng

opcode và funct cho từng lệnh tương ứng.

Ví dụ: lệnh add có số ở cột này là 0/20_{hex}, tức opcode của add là 0; trường funct trong R-format của add là 20_{hex}

(1) May cause overflow exception
 (2) $\text{SignExtImm} = \{ 16\{\text{immediate}[15]\}, \text{immediate} \}$
 (3) $\text{ZeroExtImm} = \{ 16\{1b'0\}, \text{immediate} \}$
 (4) $\text{BranchAddr} = \{ 14\{\text{immediate}[15]\}, \text{immediate}, 2'b0 \}$
 (5) $\text{JumpAddr} = \{ \text{PC}+4[31:28], \text{address}, 2'b0 \}$
 (6) Operands considered unsigned numbers (vs. 2's comp.)
 (7) Atomic test&set pair; $R[rt] = 1$ if pair atomic, 0 if not atomic

(1) May cause overflow exception

Những lệnh có phần ghi chú (1) sẽ một thông báo lỗi, hay còn gọi là gây ra một ngoại lệ (exception) khi phép toán bị tràn (overflow)