CONJUNTO DE INSTRUCCIONES DE MIPS I

OPERACIONES DE CARGA Y DE ALMACENAMIENTO DESDE REGISTROS DE LA UCP

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria	
la	rdest,direc	rdest=direc	Pseudoinstrucción	
lb	rt,direc	rt=ext_signo(Mem8[direc],32)	0x20(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
lbu	rt,direc	rt=ext_ceros(Mem8[direc],32)	0x24(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
ld	rdest,direc	rdest r(dest+1)=Mem64[direc]	Pseudoinstrucción	
lh	rt,direc	rt=ext_signo(Mem16[direc],32)	0x21(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
lhu	rt,direc	rt=ext_ceros(Mem16[direc],32)	0x25(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
li	rdest,inm32	rdest=inm32	Pseudoinstrucción	
lui	rt,inm16	rt[3116]=inm16; rt[150]=0	0xF(6),0(5),rt(5),inm(16)	
lw	rt,direc	rt=Mem32[direc]	0x23(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
lwcZ	rt,direc	coprocesadorZ(rt)=Mem32[direc]	0xC(4), 0xZ(2), rs(5), rt(5), desp(16)	
lwl	rt,direc	rt[3116]=Mem16[direc]	0x22(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
lwr	rt,direc	rt[150]=Mem16[direc]	0x26(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
sb	rt,direc	Mem8[direc]=rt[70]	0x28(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
sd	rt,direc	Mem64[direc]=rt r(t+1);	Pseudoinstrucción	
sh	rt,direc	Mem16[direc]=rt[150]	0x29(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
sw	rt,direc	Mem32[direc]=rt	0x2B(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
swcZ	rt,direc	<pre>Mem32[direc]=coprocesadorZ(rt)</pre>	0xE(4),0xZ(2),rs(5),rt(5),desp(16)	
swl	rt,direc	Mem16[direc]=rt[3116]	0x2A(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
swr	rt,direc	Mem16[direc]=rt[150]	0x2E(6),rs(5),rt(5),desp(16)	
ulh	rdest,direc	rdest=ext_signo(Mem16[direc],32)	Pseudoinstrucción	
ulhu	rdest,direc	rdest=ext_ceros(Mem16[direc],32)	Pseudoinstrucción	
ulw	rdest,direc	rdest=Mem32[direc]	Pseudoinstrucción	
ush	rs1,direc	Mem16[direc]=rs1[150]	Pseudoinstrucción	
usw	rs1,direccion	Mem32[direc]=rs1	Pseudoinstrucción	

- En todas las operaciones, direc puede ser una etiqueta, una dirección absoluta o desp(rs).
- Todas las operaciones que tienen como segundo operando **direc** son instrucciones sólo si dicho operando se expresa como **desp(rs)**,y pseudoinstrucciones si se expresa mediante una etiqueta o dirección absoluta.
- Todas estas operaciones generan excepción si la transferencia es de tamaño palabra o media palabra en caso de que esté desalineada, a excepción de las pseudoinstrucciones ulh, ulhu, ulw, ush y usw.

OPERACIONES DE TRANSFERENCIA ENTRE REGISTROS

Sintaxis	Descripción	Codificación binaria
mfcZ rt,rd mfcl.d rdest,fs mfhi rd mflo rd move rdest,rsl mthz rd,rt mthi rs mtlo rs	rd=rt rdest=fs; r(dest+1)=f(s+1) rd=hi rd=lo rdest=rs1 rd=rt hi=rs lo=rs	0x1Z(6),0(5),rt(5),rd(5),0(11) Pseudoinstrucción 0x0(6),0(10),rd(5),0(5),0x2A(6) 0x0(6),0(10),rd(5),0(5),0x12(6) Pseudoinstrucción 0x1Z(6),4(5),rt(5),rd(5),0(11) 0x0(6),rs(5),0(15),0x11(6) 0x0(6),rs(5),0(15),0x13(6)

- En mfcZ y mtcZ: $Z \in \{0,1,2,3\}$, rd es un registro UCP, y rt es un registro del coprocesador Z - En mfcl: fs y f(s+1) son registros de coma flotante.

OPERACIONES LÓGICAS

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria	
and		rd=rs AND rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x24(6)	
and	i rt,rs,inm16	rt=rs AND ext_ceros(inm16,32)	0xC(6),rs(5),rt(5),inm(16)	
nor	rd,rs,rt	rd=rs NOR rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x27(6)	
not	rdest,rs1	rdest=NOT rs1	Pseudoinstrucción	
or	rd,rs,rt	rd=rs OR rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x25(6)	
ori	rt,rs,inm16	rt=rs OR ext_ceros(inm16,32)	0xD(6),rs(5),rt(5),inm(16)	
xor	rd,rs,rt	rd=rs XOR rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x26(6)	
xor	i rt.rs.inm16	rt=rs XOR ext ceros(inm16,32)	0xE(6).rs(5).rt(5).inm(16)	

OPERACIONES ARITMÉTICAS PARA ENTEROS

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria	
abs	rdest,rs1	rdest=abs(rs1)	Pseudoinstrucción	
add	rd,rs,rt	rd=rs+rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x20(6)	
addi	rt,rs,inm16	rt=rs+ext_signo(inm16,32)	0x8(6),rs(5),rt(5),inm(16)	
addu	rd,rs,rt	rd=rs+rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x21(6)	
addiu	rt,rs,inm	rt=rs+ext_signo(inm16,32)	0x9(6),rs(5),rt(5),inm(16)	
div	rs,rt	lo=rs/rt; hi=rem(rs/rt)	0(6),rs(5),rt(5),0(10),0x1A(6)	
div	rdest,rs1,s2	rdest=lo=rs1/s2; hi=rem(rs1,s2)	Pseudoinstrucción	
divu	rs,rt	lo=rs/rt; hi=rem(rs/rt)	0(6),rs(5),rt(5),0(10),0x1B(6)	
divu	rdest,rs1,s2	rdest=lo=rs1/s2; hi=rem(rs1,s2)	Pseudoinstrucción	
mul	rdest,rs1,s2	hi-lo=rs1*s2; rdest=lo	Pseudoinstrucción	
mulo	rdest,rs1,s2	hi-lo=rs1*s2; rdest=lo	Pseudoinstrucción	
mulou	rdest,rs1,s2	hi-lo=rs1*s2; rdest=lo	Pseudoinstrucción	
mult	rs,rt	hi-lo=rs1*s2	0(6),rs(5),rt(5),0(10),0x18(6)	
multu	rs,rt	hi-lo=rs1*s2	0(6),rs(5),rt(5),0(10),0x19(6)	
neg	rdest,rsl	rdest=-rs1	Pseudoinstrucción	
negu	rdest,rsl	rdest=-rs1	Pseudoinstrucción	
rem	rdest,rs1,rs2	<pre>lo=rs1/rs2; rdest=hi=rem(rs1,rs2)</pre>	Pseudoinstrucción	
remu	rdest,rs1,rs2	<pre>lo=rs1/rs2; rdest=hi=rem(rs1,rs2)</pre>	Pseudoinstrucción	
sub	rd,rs,rt	rd=rs-rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x22(6)	
subu	rd,rs,rt	rd=rs-rt	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x23(6)	
- Fycer	to mulou log n	emotécnicos que terminan con "u" o	orregnonden a operaciones que no	

- Excepto **mulou**, los nemotécnicos que terminan con "u" corresponden a operaciones que no generan excepción por desbordamiento. Tampoco la generan **mult** ni **div**.
- Las operaciones **divu**, **mulou**, **multu** y **remu** consideran operandos en binario puro.
- Las restantes operaciones consideran operandos en complemento a 2.

OPERACIONES DE ACTIVACIÓN CONDICIONAL

Sintax	is	Descripción	Codificación binaria
seq	rdest,rs1,s2	Si rs1=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sge	rdest,rs1,s2	Si rs1>=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sgeu	rdest,rs1,s2	Si rs1>=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sgt	rdest,rs1,s2	Si rs1>s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sgtu	rdest,rs1,s2	Si rs1>s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sle	rdest,rs1,s2	Si rs1<=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
sleu	rdest,rs1,s2	Si rs1<=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción
slt	rd,rs,rt	Si rs <rt, no,="" rd="0</td" si=""><td>0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x2A(6)</td></rt,>	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x2A(6)
slti	rt,rs,inm16	<pre>Si rs<ext_signo(inm16,32),rt=1; no,="" rt="0</pre" si=""></ext_signo(inm16,32),rt=1;></pre>	0xA(6),rs(5),rt(5),inm(16)
sltu	rd,rs,rt	Si rs <rt, no,="" rd="0</td" si=""><td>0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x2B(6)</td></rt,>	0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0(5),0x2B(6)
sltiu	rt,rs,inm16	<pre>Si rs<ext_signo(inm16,32),rt=1; no,="" rt="0</pre" si=""></ext_signo(inm16,32),rt=1;></pre>	0xB(6),rs(5),rt(5),inm(16)
sne	rdest,rs1,s2	Si rs1=s2, rdest=1; si no, rdest=0	Pseudoinstrucción

OPERACIONES DE DESPLAZAMIENTO Y ROTACIÓN

	Sintaxis		Descripción	Codificación binaria	
:	rol ror sll sllv sra srav srl	rdest,rs1,s2 rdest,rs1,s2 rd,rt,shamt5 rd,rt,rs rd,rt,shamt5 rd,rt,rs rd,rt,rs rd,rt,shamt5 rd,rt,rs	rdest=rotacion(rs1,s2,izqda) rdest=rotacion(rs1,s2,drcha) rd=desp_log(rt,shamt5,izqrda) rd=desp_log(rt,rs[4.0],izqrda) rd=desp_arit(rt,shamt5,dcha) rd=desp_arit(rt,rs[4.0],dcha) rd=desp_log(rt,shamt5,dcha) rd=desp_log(rt,rs[4.0],dcha)	Pseudoinstrucción Pseudoinstrucción 0(6),0(5),rt(5),rd(5),shamt(5),0(6) 0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0x4(6) 0(6),0(5),rt(5),rd(5),shamt(5),0x3(6) 0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0x7(6) 0(6),0(5),rt(5),rd(5),shamt(5),0x2(6) 0(6),rs(5),rt(5),rd(5),0x6(6)	

OPERACIONES DE RAMIFICACIÓN

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria
b	etiqueta	Ramificar a etiqueta	Pseudoinstrucción
bcZf	etiqueta	Si flag(coprocesadorZ)=0, ramificar a etiqueta	0x1Z(6),0x08(5),0(5),desp(16)
bcZt	etiqueta	Si flag(coprocesadorZ)=1, ramificar a etiqueta	0x1Z(6),0x08(5),0x01(5),desp(16)
beq	rs,rt,etiq	Si rs=rt, ramificar a etiq	0x04(6),rs(5),rt(5),desp(16)
beqz	rs1,etiq	Si rs1=0, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bge	rs1,s2,etiq	Si rs1>=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bgeu	rs1,s2,etiq	Si rs1>=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bgez	rs,etiqueta	Si rd>=0, ramificar a etiqueta	0x01(6),rs(5),0x01(5),desp(16)
bgezal	rs,etiqueta	Si rd>=0, ramificar a etiqueta y enlazar (\$ra=PC)	0x01(6),rs(5),0x11(5),desp(16)
bgt	rs1,s2,etiq	Si rs1>=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bgtu	rs1,s2,etiq	Si rs1>=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bgtz	rs,etiqueta	Si rd>0, ramificar a etiq	0x07(6),rs(5),0(5),desp(16)
ble	rs1,s2,etiq	Si rs1<=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
bleu	rs1,s2,etiq	Si rs1<=s2, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción
blez	rs,etiqueta	Si rd<=0, ramificar a etiq	0x06(6),rs(5),0(5),desp(16)
blt	rs1,s2,etiq	Si rs1 <s2, a="" etiq<="" ramificar="" td=""><td>Pseudoinstrucción</td></s2,>	Pseudoinstrucción
bltu	rs1,s2,etiq	Si rs1 <s2, a="" etiq<="" ramificar="" td=""><td>Pseudoinstrucción</td></s2,>	Pseudoinstrucción
bltz	rs,etiq	Si rd<0, ramificar a etiq	0x01(6),rs(5),0(5),desp(16)
bltzal	rs,etiq	Si rd<0, ramificar a etiq	0x01(6),rs(5),0x10(5),desp(16)
		y enlazar (\$ra=PC)	
bne	rs,rt,etiq	Si rs<>rt, ramificar a etiq	0x05(6),rs(5),rt(5),desp(16)
bnez	rs1,etiq	Si rs1<>0, ramificar a etiq	Pseudoinstrucción

La etiqueta indica el número de instrucciones que hay que saltarse $(-2^{15} \le offset \le 2^{15}-1)$.

OPERACIONES DE SALTO INCONDICIONAL

Sintaxi	5	Descripción	Codificación binaria
j jal	objetivo objetivo	PC=PC[3128] (objetivo << 2) ra=PC;	0x02(6),target(26) 0x03(6),target(26)
		PC=PC[3128] (objetivo << 2)	
jalr	rs,rd	rd=PC; PC=rs	0x0(6),rs(5),0(5),rd(5),0(5),0x09(6)
jr	rs	PC=rs	0x0(6),rs(5),0(15),0x08(6)

OTRAS OPERACIONES

Sintaxis	Descripción	Codificación binaria
rfe syscall break codigo20 nop	Invocar un servicio del sistema	0x10(6),1(1),0(19),0x20(6) 0x0(6),0(20),0xC(6) 0x0(6),código(20),0xD(6) 0(32)

OPERACIONES DE CARGA Y DE ALMACENAMIENTO CON REGISTROS DE COMA FLOTANTE

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria	
l.s	fdest,direc fs1,direc	fdest=Mem64[direc] fdest=Mem32[direc] Mem64[direccion]=fs1 Mem32[direccion]=fs1	Pseudoinstrucción Pseudoinstrucción Pseudoinstrucción Pseudoinstrucción	

- En todos los casos, direc puede ser una etiqueta, una dirección absoluta o desp(rs).
- Sufijo .d: operandos en coma flotante precisión doble
- Sufijo .s: operandos en coma flotante de precisión simple

Significado de los símbolos utilizados

rd, rs, rt, rs1, rs2, r(t+1), r(dest+1): registros de la UCP
fd, fs, ft, f(s+1), fdest, fs1: registros de coma flotante
direc: puede ser una etiqueta, una dirección completa o desp(rs)
s2: puede ser un registro o un dato inmediato
shamt5: longitud del desplazamiento (5 bits)
[i..j]: subrango de bits desde el i hasta el j, ambos inclusive

OPERACIONES DE TRANSFERENCIA ENTRE REGISTROS DE COMA FLOTANTE

Sintaxis		3	Descripción	Codificación binaria
	mov.d	fd,fs	fd=fs	0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x06
	mov.s	fd,fs	fd=fs	0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x06

- Sufijo .d: operandos en coma flotante precisión doble
- Sufijo .s: operandos en coma flotante de precisión simple

OPERACIONES ARITMÉTICAS PARA COMA FLOTANTE

Sintaxis		Descripción	Codificación binaria
abs.d abs.s add.d add.s div.d	fd,fs fd,fs fd,fs,ft fd,fs,ft fd,fs,ft fd,fs,ft	fd=abs(fs) fd=abs(fs) fd=fs+ft fd=fs/ft fd=fs/ft	0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x05(6) 0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x05(6) 0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x00(6) 0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x00(6) 0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x03(6) 0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x03(6)
mul.d mul.s neg.d neg.s sub.d sub.s	fd,fs,ft fd,fs,ft fd,fs fd,fs fd,fs fd,fs fd,fs,ft fd,fs,ft	fd=fs * ft fd=fs * ft fd=-fs fd=-fs fd=-fs fd=fs-ft fd=fs-ft	0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x02(6) 0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x02(6) 0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x07(6) 0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x07(6) 0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x01(6) 0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x01(6)

- Sufijo .d: operandos en coma flotante precisión doble
- Sufijo .s: operandos en coma flotante de precisión simple

OPERACIONES DE CONVERSIÓN ENTRE ENTEROS Y COMA FLOTANTE

Sintaxis	Descripción	Codificación binaria
cvt.d.s fd,fs cvt.d.w fd,fs cvt.s.d fd,fs cvt.s.w fd,fs	fd=convertir(fs) fd=convertir(fs) fd=convertir(fs) fd=convertir(fs)	0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x21(6) 0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x21(6) 0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x20(6) 0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x20(6)
cvt.w.d fd,fs cvt.w.s fd,fs	<pre>fd=convertir(fs) fd=convertir(fs)</pre>	0x11(6),0x01(5),0(5),fs(5),fd(5),0x24(6) 0x11(6),0x00(5),0(5),fs(5),fd(5),0x24(6)

- Sufijo .d: operando en coma flotante precisión doble
- Sufijo .s: operando en coma flotante de precisión simple
- Sufiio .w: entero.
- Primero va el sufijo del formato del destino, y después el del origen.

OPERACIONES DE COMPARACIÓN PARA COMA FLOTANTE

Sintaxis	Descripción	Codificación binaria
c.eq.d fs,ft	Si fs=ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x32(6)
c.eq.s fs,ft	Si fs=ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x32(6)
c.le.d fs,ft	Si fs <= ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x3E(6)
c.le.s fs,ft	Si fs <= ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x3E(6)
c.lt.d fs,ft	Si fs < ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x01(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x3C(6)
c.lt.s fs,ft	Si fs < ft, flag=1; si no, flag=0	0x11(6),0x00(5),ft(5),fs(5),fd(5),0x3C(6)

- Sufijo .d: operandos en coma flotante precisión doble
- Sufijo .s: operandos en coma flotante de precisión simple
- Todas estas instrucciones actualizan un flag determinado del coprocesador 1, que es el que realiza las operaciones de coma flotante.