

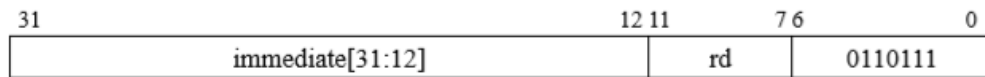
1.

lui rd, immediate $x[rd] = \text{sext}(\text{immediate}[31:12] \ll 12)$

高位立即数加载 (*Load Upper Immediate*). U-type, RV32I and RV64I.

将符号位扩展的 20 位立即数 *immediate* 左移 12 位, 并将低 12 位置零, 写入 $x[rd]$ 中。

压缩形式: **c.lui** rd, imm

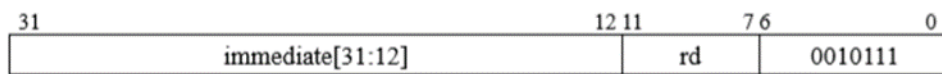


2.

auipc rd, immediate $x[rd] = pc + \text{sext}(\text{immediate}[31:12] \ll 12)$

PC 加立即数 (*Add Upper Immediate to PC*). U-type, RV32I and RV64I.

把符号位扩展的 20 位 (左移 12 位) 立即数加到 *pc* 上, 结果写入 $x[rd]$ 。



3.

jal rd, offset $x[rd] = pc+4; pc += \text{sext}(\text{offset})$

跳转并链接 (*Jump and Link*). J-type, RV32I and RV64I.

把下一条指令的地址 ($pc+4$), 然后把 *pc* 设置为当前值加上符号位扩展的 *offset*. *rd* 默认为 $x1$ 。

压缩形式: **c.j** offset; **c.jal** offset



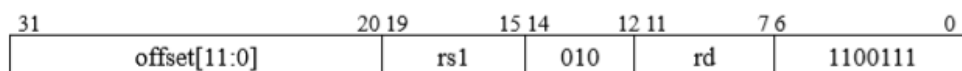
4.

jalr rd, offset(rs1) $t = pc+4; pc = (x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})) \& \sim 1; x[rd] = t$

跳转并寄存器链接 (*Jump and Link Register*). I-type, RV32I and RV64I.

把 *pc* 设置为 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$, 把计算出的地址的最低有效位设为 0, 并将原 $pc+4$ 的值写入 $x[rd]$ 。 *rd* 默认为 $x1$ 。

压缩形式: **c.jr** rs1; **c.jalr** rs1



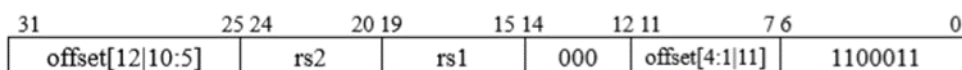
5.

beq rs1, rs2, offset $\text{if } (rs1 == rs2) pc += \text{sext}(\text{offset})$

相等时分支 (*Branch if Equal*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 和寄存器 $x[rs2]$ 的值相等, 把 *pc* 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 *offset*。

压缩形式: **c.beqz** rs1, offset



6.

bne $rs1, rs2, offset$ if ($rs1 \neq rs2$) $pc += sext(offset)$
 不相等时分支 (*Branch if Not Equal*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 和寄存器 $x[rs2]$ 的值不相等, 把 pc 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 $offset$ 。

压缩形式: **c.bnez** $rs1, offset$

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[12 10:5]	rs2	rs1	001	offset[4:1 11]	1100011	

7.

blt $rs1, rs2, offset$ if ($rs1 <_s rs2$) $pc += sext(offset)$
 小于时分支 (*Branch if Less Than*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 的值小于寄存器 $x[rs2]$ 的值 (均视为二进制补码), 把 pc 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 $offset$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[12 10:5]	rs2	rs1	100	offset[4:1 11]	1100011	

8.

bge $rs1, rs2, offset$ if ($rs1 \geq_s rs2$) $pc += sext(offset)$
 大于等于时分支 (*Branch if Greater Than or Equal*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 的值大于等于寄存器 $x[rs2]$ 的值 (均视为二进制补码), 把 pc 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 $offset$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[12 10:5]	rs2	rs1	101	offset[4:1 11]	1100011	

9.

bltu $rs1, rs2, offset$ if ($rs1 <_u rs2$) $pc += sext(offset)$
 无符号小于时分支 (*Branch if Less Than, Unsigned*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 的值小于寄存器 $x[rs2]$ 的值 (均视为无符号数), 把 pc 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 $offset$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[12 10:5]	rs2	rs1	110	offset[4:1 11]	1100011	

10.

bgeu $rs1, rs2, offset$ if ($rs1 \geq_u rs2$) $pc += sext(offset)$
 无符号大于等于时分支 (*Branch if Greater Than or Equal, Unsigned*). B-type, RV32I and RV64I.

若寄存器 $x[rs1]$ 的值大于等于寄存器 $x[rs2]$ 的值 (均视为无符号数), 把 pc 的值设为当前值加上符号位扩展的偏移 $offset$ 。

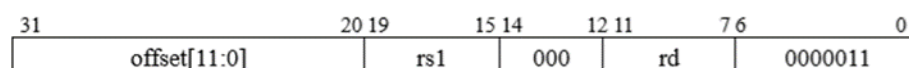
31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[12 10:5]	rs2	rs1	111	offset[4:1 11]	1100011	

11.

lb rd, offset(rs1) $x[rd] = \text{sext}(M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})])[7:0]$

字节加载 (*Load Byte*). I-type, RV32I and RV64I.

从地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 读取一个字节, 经符号位扩展后写入 $x[rd]$ 。

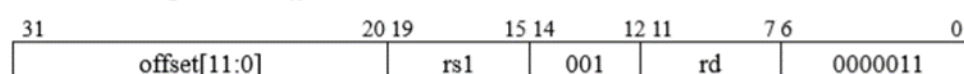


12.

lh rd, offset(rs1) $x[rd] = \text{sext}(M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})])[15:0]$

半字加载 (*Load Halfword*). I-type, RV32I and RV64I.

从地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 读取两个字节, 经符号位扩展后写入 $x[rd]$ 。



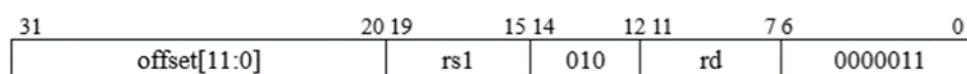
13.

lw rd, offset(rs1) $x[rd] = \text{sext}(M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})])[31:0]$

字加载 (*Load Word*). I-type, RV32I and RV64I.

从地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 读取四个字节, 写入 $x[rd]$ 。对于 RV64I, 结果要进行符号位扩展。

压缩形式: **c.lwsp** rd, offset; **c.lw** rd, offset(rs1)

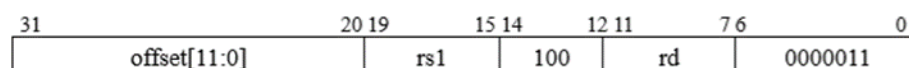


14.

lbu rd, offset(rs1) $x[rd] = M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})][7:0]$

无符号字节加载 (*Load Byte, Unsigned*). I-type, RV32I and RV64I.

从地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 读取一个字节, 经零扩展后写入 $x[rd]$ 。

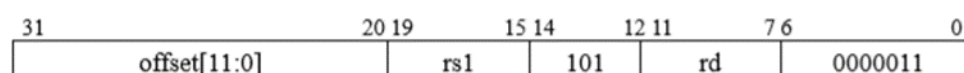


15.

lhu rd, offset(rs1) $x[rd] = M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})][15:0]$

无符号半字加载 (*Load Halfword, Unsigned*). I-type, RV32I and RV64I.

从地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 读取两个字节, 经零扩展后写入 $x[rd]$ 。

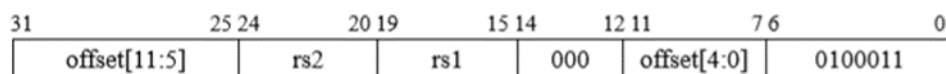


16.

sb $rs2, offset(rs1)$ $M[x[rs1] + sext(offset)] = x[rs2][7:0]$

存字节 (*Store Byte*). S-type, RV32I and RV64I.

将 $x[rs2]$ 的低位字节存入内存地址 $x[rs1] + sign-extend(offset)$ 。

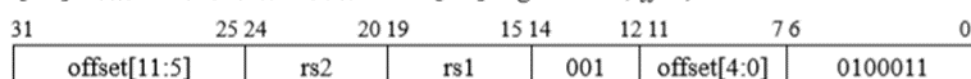


17.

sh $rs2, offset(rs1)$ $M[x[rs1] + sext(offset)] = x[rs2][15:0]$

存半字 (*Store Halfword*). S-type, RV32I and RV64I.

将 $x[rs2]$ 的低位 2 个字节存入内存地址 $x[rs1] + sign-extend(offset)$ 。



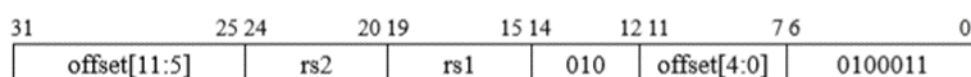
18.

sw $rs2, offset(rs1)$ $M[x[rs1] + sext(offset)] = x[rs2][31:0]$

存字 (*Store Word*). S-type, RV32I and RV64I.

将 $x[rs2]$ 的低位 4 个字节存入内存地址 $x[rs1] + sign-extend(offset)$ 。

压缩形式: **c.swsp** $rs2, offset$; **c.sw** $rs2, offset(rs1)$



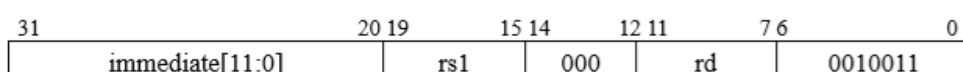
19.

addi $rd, rs1, immediate$ $x[rd] = x[rs1] + sext(immediate)$

加立即数 (*Add Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.

把符号位扩展的立即数加到寄存器 $x[rs1]$ 上, 结果写入 $x[rd]$ 。忽略算术溢出。

压缩形式: **c.li** rd, imm ; **c.addi** rd, imm ; **c.addi16sp** imm ; **c.addi4spn** rd, imm

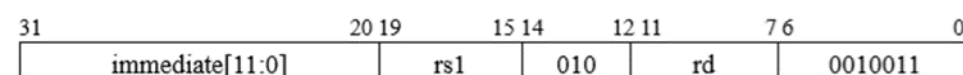


20.

slti $rd, rs1, immediate$ $x[rd] = (x[rs1] <_s sext(immediate))$

小于立即数则置位 (*Set if Less Than Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.

比较 $x[rs1]$ 和有符号扩展的 $immediate$, 如果 $x[rs1]$ 更小, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。



21.

sltui rd, rs1, immediate $x[rd] = (x[rs1] <_u \text{sext}(\text{immediate}))$
 无符号小于立即数则置位(*Set if Less Than Immediate, Unsigned*). I-type, RV32I and RV64I.
 比较 $x[rs1]$ 和有符号扩展的 *immediate*, 比较时视为无符号数。如果 $x[rs1]$ 更小, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。

31	20 19	15 14	12 11	7 6	0
immediate[11:0]		rs1	011	rd	0010011

22.

xori rd, rs1, immediate $x[rd] = x[rs1] \wedge \text{sext}(\text{immediate})$
 立即数异或(*Exclusive-OR Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.
 $x[rs1]$ 和有符号扩展的 *immediate* 按位异或, 结果写入 $x[rd]$ 。
 压缩形式: **c.xor** rd, rs2

31	20 19	15 14	12 11	7 6	0
immediate[11:0]		rs1	100	rd	0010011

23.

ori rd, rs1, immediate $x[rd] = x[rs1] \vee \text{sext}(\text{immediate})$
 立即数取或(*OR Immediate*). R-type, RV32I and RV64I.
 把寄存器 $x[rs1]$ 和有符号扩展的立即数 *immediate* 按位取或, 结果写入 $x[rd]$ 。
 压缩形式: **c.or** rd, rs2

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
Immediate[11:0]	rs2	rs1	110	rd	0010011	

24.

andi rd, rs1, immediate $x[rd] = x[rs1] \& \text{sext}(\text{immediate})$
 与立即数 (*And Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.
 把符号位扩展的立即数和寄存器 $x[rs1]$ 上的值进行位与, 结果写入 $x[rd]$ 。
 压缩形式: **c.andi** rd, imm

31	20 19	15 14	12 11	7 6	0
immediate[11:0]		rs1	111	rd	0010011

25.

slli rd, rs1, shamt $x[rd] = x[rs1] \ll \text{shamt}$
 立即数逻辑左移(*Shift Left Logical Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.
 把寄存器 $x[rs1]$ 左移 *shamt* 位, 空出的位置填入 0, 结果写入 $x[rd]$ 。对于 RV32I, 仅当 *shamt*[5]=0 时, 指令才是有效的。
 压缩形式: **c.slli** rd, shamt

31	26 25	20 19	15 14	12 11	7 6	0
000000		shamt	rs1	001	rd	0010011

26.

srli rd, rs1, shamt $x[rd] = (x[rs1] \gg_u \text{shamt})$

立即数逻辑右移(*Shift Right Logical Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 右移 shamt 位, 空出的位置填入 0, 结果写入 $x[rd]$ 。对于 RV32I, 仅当 $\text{shamt}[5]=0$ 时, 指令才是有效的。

压缩形式: **c.srli** rd, shamt

31	26 25	20 19	15 14	12 11	7 6	0
000000	shamt	rs1	101	rd		0010011

27.

srai rd, rs1, shamt $x[rd] = (x[rs1] \gg_s \text{shamt})$

立即数算术右移(*Shift Right Arithmetic Immediate*). I-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 右移 shamt 位, 空位用 $x[rs1]$ 的最高位填充, 结果写入 $x[rd]$ 。对于 RV32I, 仅当 $\text{shamt}[5]=0$ 时指令有效。

压缩形式: **c.srai** rd, shamt

31	26 25	20 19	15 14	12 11	7 6	0
010000	shamt	rs1	101	rd		0010011

28.

add rd, rs1, rs2 $x[rd] = x[rs1] + x[rs2]$

加 (*Add*). R-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs2]$ 加到寄存器 $x[rs1]$ 上, 结果写入 $x[rd]$ 。忽略算术溢出。

压缩形式: **c.add** rd, rs2; **c.mv** rd, rs2

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	000	Rd		0110011

29.

sub rd, rs1, rs2 $x[rd] = x[rs1] - x[rs2]$

减 (*Subtract*). R-type, RV32I and RV64I.

$x[rs1]$ 减去 $x[rs2]$, 结果写入 $x[rd]$ 。忽略算术溢出。

压缩形式: **c.sub** rd, rs2

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0100000	rs2	rs1	000	rd		0110011

30.

sll rd, rs1, rs2 $x[rd] = x[rs1] \ll x[rs2]$

逻辑左移(*Shift Left Logical*). R-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 左移 $x[rs2]$ 位, 空出的位置填入 0, 结果写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 位 (如果是 RV64I 则是低 6 位) 代表移动位数, 其高位则被忽略。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	001	rd		0110011

31.

slt rd, rs1, rs2 $x[rd] = (x[rs1] <_s x[rs2])$

小于则置位(*Set if Less Than*). R-type, RV32I and RV64I.

比较 $x[rs1]$ 和 $x[rs2]$ 中的数, 如果 $x[rs1]$ 更小, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	010	rd	0110011	

32.

sltu rd, rs1, rs2 $x[rd] = (x[rs1] <_u x[rs2])$

无符号小于则置位(*Set if Less Than, Unsigned*). R-type, RV32I and RV64I.

比较 $x[rs1]$ 和 $x[rs2]$, 比较时视为无符号数。如果 $x[rs1]$ 更小, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	011	rd	0110011	

33.

xor rd, rs1, rs2 $x[rd] = x[rs1] \wedge x[rs2]$

异或(*Exclusive-OR*). R-type, RV32I and RV64I.

$x[rs1]$ 和 $x[rs2]$ 按位异或, 结果写入 $x[rd]$ 。

压缩形式: **c.xor** rd, rs2

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	100	rd	0110011	

34.

srl rd, rs1, rs2 $x[rd] = (x[rs1] \gg_u x[rs2])$

逻辑右移(*Shift Right Logical*). R-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 右移 $x[rs2]$ 位, 空出的位置填入 0, 结果写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 位 (如果是 RV64I 则是低 6 位) 代表移动位数, 其高位则被忽略。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	101	rd	0110011	

35.

sra rd, rs1, rs2 $x[rd] = (x[rs1] \gg_s x[rs2])$

算术右移(*Shift Right Arithmetic*). R-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 右移 $x[rs2]$ 位, 空位用 $x[rs1]$ 的最高位填充, 结果写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 位 (如果是 RV64I 则是低 6 位) 为移动位数, 高位则被忽略。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0100000	rs2	rs1	101	rd	0110011	

36.

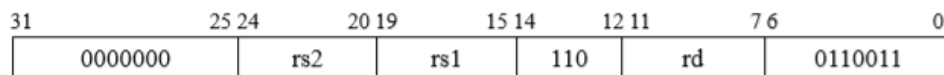
or rd, rs1, rs2

$$x[rd] = x[rs1] \mid x[rs2]$$

取或 (*OR*). R-type, RV32I and RV64I.

把寄存器 $x[rs1]$ 和寄存器 $x[rs2]$ 按位取或，结果写入 $x[rd]$ 。

压缩形式: **c.or** rd, rs2



37.

and rd, rs1, rs2

$$x[rd] = x[rs1] \& x[rs2]$$

与 (*And*). R-type, RV32I and RV64I.

将寄存器 $x[rs1]$ 和寄存器 $x[rs2]$ 位与的结果写入 $x[rd]$ 。

压缩形式: **c.and** rd, rs2

