

见下页

mul rd, rs1, rs2

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

乘 (*Multiply*). R-type, RV32M and RV64M.

把寄存器 x[rs2] 乘到寄存器 x[rs1] 上，乘积写入 x[rd]。忽略算术溢出。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	000	rd	0110011	

mulh rd, rs1, rs2

$$x[rd] = (x[rs1]_s \times_s x[rs2]) \gg_s \text{XLEN}$$

高位乘 (*Multiply High*). R-type, RV32M and RV64M.

把寄存器 x[rs2] 乘到寄存器 x[rs1] 上，都视为 2 的补码，将乘积的高位写入 x[rd]。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	001	rd	0110011	

mulhsu rd, rs1, rs2

$$x[rd] = (x[rs1]_s \times_u x[rs2]) \gg_s \text{XLEN}$$

高位有符号-无符号乘 (*Multiply High Signed-Unsigned*). R-type, RV32M and RV64M.

把寄存器 x[rs2] 乘到寄存器 x[rs1] 上，x[rs1] 为 2 的补码，x[rs2] 为无符号数，将乘积的高位写入 x[rd]。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	010	rd	0110011	

mulhu rd, rs1, rs2

$$x[rd] = (x[rs1]_u \times_u x[rs2]) \gg_u \text{XLEN}$$

高位无符号乘 (*Multiply High Unsigned*). R-type, RV32M and RV64M.

把寄存器 x[rs2] 乘到寄存器 x[rs1] 上，x[rs1]、x[rs2] 均为无符号数，将乘积的高位写入 x[rd]。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	011	rd	0110011	

mulw rd, rs1, rs2

$$x[rd] = \text{sext}((x[rs1] \times x[rs2])[31:0])$$

乘字 (*Multiply Word*). R-type, RV64M only.

把寄存器 x[rs2] 乘到寄存器 x[rs1] 上，乘积截为 32 位，进行有符号扩展后写入 x[rd]。忽略算术溢出。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	000	rd	0111011	

mv rd, rs1

$$x[rd] = x[rs1]$$

移动 (*Move*). 伪指令 (*Pseudoinstruction*), RV32I and RV64I.

把寄存器 x[rs1] 复制到 x[rd] 中。实际被扩展为 **addi** rd, rs1, 0

neg $rd, rs2$ $x[rd] = -x[rs2]$
取反(*Negate*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
把寄存器 $x[rs2]$ 的二进制补码写入 $x[rd]$ 。实际被扩展为 **sub** $rd, x0, rs2$ 。

negw $rd, rs2$ $x[rd] = sext((-x[rs2])[31:0])$
取非字(*Negate Word*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV64I only.
计算寄存器 $x[rs2]$ 对于 2 的补码，结果截为 32 位，进行符号扩展后写入 $x[rd]$ 。实际被扩展为 **subw** $rd, x0, rs2$ 。

nop *Nothing*
无操作(*No operation*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
将 *pc* 推进到下一条指令。实际被扩展为 **addi** $x0, x0, 0$ 。

not $rd, rs1$ $x[rd] = \sim x[rs1]$
取反(*NOT*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
把寄存器 $x[rs1]$ 对于 1 的补码（即按位取反的值）写入 $x[rd]$ 。实际被扩展为 **xori** $rd, rs1, -1$ 。

or $rd, rs1, rs2$ $x[rd] = x[rs1] | x[rs2]$
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** $rd, rs2$

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000000	rs2	rs1	110	rd	0110011	

ori $rd, rs1, immediate$ $x[rd] = x[rs1] | sext(immediate)$
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	

rdcycle rd $x[rd] = CSRS[cycle]$
读周期计数器(*Read Cycle Counter*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
把周期数写入 $x[rd]$ 。实际被扩展为 **csrrs** $rd, cycle, x0$ 。

rdcycleh _{rd} x[rd] = CSRs[cycleh]
读周期计数器高位(*Read Cycle Counte High*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I only.
把周期数右移 32 位后写入 x[rd]。实际被扩展为 **csrrs** rd, cycleh, x0。

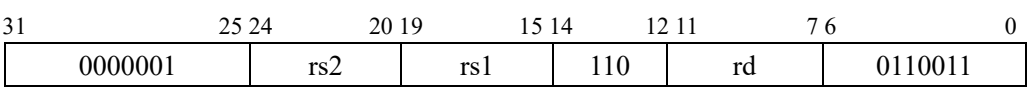
rdinstret _{rd} x[rd] = CSRs[instret]
读已完成指令计数器(*Read Instruction-Retired Counter*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
把已完成指令数写入 x[rd]。实际被扩展为 **csrrs** rd, instret, x0。

rdinstreth _{rd} x[rd] = CSRs[instreth]
读已完成指令计数器高位(*Read Instruction-Retired Counter High*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I only.
把已完成指令数右移 32 位后写入 x[rd]。实际被扩展为 **csrrs** rd, instreth, x0。

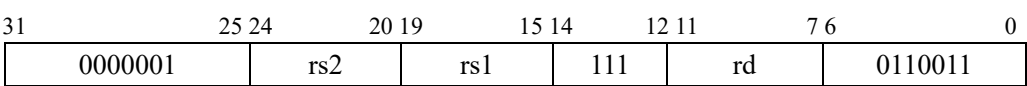
rdtime _{rd} x[rd] = CSRs[time]
读取时间(*Read Time*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.
把当前时间写入 x[rd]，时间频率与平台相关。实际被扩展为 **csrrs** rd, time, x0。

rdtimeh _{rd} x[rd] = CSRs[timeh]
读取时间高位(*Read Time High*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I only.
把当前时间右移 32 位后写入 x[rd]，时间频率与平台相关。实际被扩展为 **csrrs** rd, timeh, x0。

rem _{rd, rs1, rs2} x[rd] = x[rs1] %_s x[rs2]
求余数(*Remainder*). R-type, RV32M and RV64M.
x[rs1]除以 x[rs2]，向 0 舍入，都视为 2 的补码，余数写入 x[rd]。



remu _{rd, rs1, rs2} x[rd] = x[rs1] %_u x[rs2]
求无符号数的余数(*Remainder, Unsigned*). R-type, RV32M and RV64M.
x[rs1]除以 x[rs2]，向 0 舍入，都视为无符号数，余数写入 x[rd]。



remuw rd, rs1, rs2

$$x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \%_u x[rs2][31:0])$$

求无符号数的余数字(*Remainder Word, Unsigned*). R-type, RV64M only.

$x[rs1]$ 的低 32 位除以 $x[rs2]$ 的低 32 位, 向 0 舍入, 都视为无符号数, 将余数的有符号扩展写入 $x[rd]$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	111	rd	0111011	

remw rd, rs1, rs2

$$x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \%_s x[rs2][31:0])$$

求余数字(*Remainder Word*). R-type, RV64M only.

$x[rs1]$ 的低 32 位除以 $x[rs2]$ 的低 32 位, 向 0 舍入, 都视为 2 的补码, 将余数的有符号扩展写入 $x[rd]$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0000001	rs2	rs1	110	rd	0111011	

ret

$$pc = x[1]$$

返回(*Return*). 伪指令(*Pseudoinstruction*), RV32I and RV64I.

从子过程返回。实际被扩展为 **jalr** x0, 0(x1)。

sb rs2, offset(rs1)

$$M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})] = x[rs2][7:0]$$

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

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

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[11:5]	rs2	rs1	000	offset[4:0]	0100011	

sc.d rd, rs2, (rs1)

$$x[rd] = \text{StoreConditonal64}(M[x[rs1], x[rs2]])$$

条件存入双字(*Store-Conditional Doubleword*). R-type, RV64A only.

如果内存地址 $x[rs1]$ 上存在加载保留, 将 $x[rs2]$ 寄存器中的 8 字节数存入该地址。如果存入成功, 向寄存器 $x[rd]$ 中存入 0, 否则存入一个非 0 的错误码。

31	27 26	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
00011	aq	rl	rs2	rs1	011	rd	0101111

SC.W rd, rs2, (rs1) $x[rd] = \text{StoreConditional32}(M[x[rs1]], x[rs2])$

条件存入字 (*Store-Conditional Word*). R-type, RV32A and RV64A.

内存地址 $x[rs1]$ 上存在加载保留, 将 $x[rs2]$ 寄存器中的 4 字节数存入该地址。如果存入成功, 向寄存器 $x[rd]$ 中存入 0, 否则存入一个非 0 的错误码。

31	27	26	25	24	20	19	15	14	12	11	7	6	0
00011	aq	rl	rs2	rs1	010	rd	0101111						

sd rs2, offset(rs1) $M[x[rs1] + \text{sext}(\text{offset})] = x[rs2][63:0]$

存双字 (*Store Doubleword*). S-type, RV64I only.

将 $x[rs2]$ 中的 8 字节存入内存地址 $x[rs1] + \text{sign-extend}(\text{offset})$ 。

压缩形式: **c.sdsp** rs2, offset; **c.sd** rs2, offset(rs1)

31	25	24	20	19	15	14	12	11	7	6	0
offset[11:5]	rs2	rs1	011	offset[4:0]	0100011						

seqz rd, rs1 $x[rd] = (x[rs1] == 0)$

等于 0 则置位 (*Set if Equal to Zero*). 伪指令 (*Pseudoinstruction*), RV32I and RV64I.

如果 $x[rs1]$ 等于 0, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。实际被扩展为 **sltiu** rd, rs1, 1。

sext.w rd, rs1 $x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0])$

有符号字扩展 (*Sign-extend Word*). 伪指令 (*Pseudoinstruction*), RV64I only.

读入 $x[rs1]$ 的低 32 位, 有符号扩展, 结果写入 $x[rd]$ 。实际被扩展为 **addiw** rd, rs1, 0。

sfence.vma rs1, rs2 Fence(Store, AddressTranslation)

虚拟内存屏障 (*Fence Virtual Memory*). R-type, RV32I and RV64I 特权指令。

根据后续的虚拟地址翻译对之前的页表存入进行排序。当 $rs2=0$ 时, 所有地址空间的翻译都会受到影响; 否则, 仅对 $x[rs2]$ 标识的地址空间的翻译进行排序。当 $rs1=0$ 时, 对所选地址空间中的所有虚拟地址的翻译进行排序; 否则, 仅对其中包含虚拟地址 $x[rs1]$ 的页面地址翻译进行排序。

31	25	24	20	19	15	14	12	11	7	6	0
0001001	rs2	rs1	000	00000	1110011						

sgtz rd, rs2 $x[rd] = (x[rs1] >_s 0)$

大于 0 则置位 (*Set if Greater Than Zero*). 伪指令 (*Pseudoinstruction*), RV32I and RV64I.

如果 $x[rs2]$ 大于 0, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。实际被扩展为 **slt** rd, x0, rs2。

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 $x[rs1] + sign-extend(offset)$ 。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[11:5]		rs2	rs1	001	offset[4:0]	0100011

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** $rs2, offset; c.sw$ $rs2, offset(rs1)$

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
offset[11:5]		rs2	rs1	010	offset[4:0]	0100011

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

slli $rd, rs1, shamt$ $x[rd] = x[rs1] \ll shamt$

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

slliw $rd, rs1, shamt$ $x[rd] = sext((x[rs1] \ll shamt)[31:0])$

立即数逻辑左移字(*Shift Left Logical Word Immediate*). I-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 左移 $shamt$ 位, 空出的位置填入 0, 结果截为 32 位, 进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。仅当 $shamt[5]=0$ 时, 指令才是有效的。

31	26 25	20 19	15 14	12 11	7 6	0
000000		shamt	rs1	001	rd	0011011

slw rd, rs1, rs2 $x[rd] = \text{sext}((x[rs1] \ll x[rs2][4:0])[31:0])$

逻辑左移字 (*Shift Left Logical Word*). R-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 的低 32 位左移 $x[rs2]$ 位，空出的位置填入 0，结果进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 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	0111011	

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	

slti rd, rs1, immediate $x[rd] = (x[rs1] <_s \text{sext}(\text{immediate}))$

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。

31	20 19	15 14	12 11	7 6	0
immediate[11:0]	rs1	010	rd	0010011	

sltiu 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	

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	

sltz rd, rs1 $x[rd] = (x[rs1] <_s 0)$

小于 0 则置位(*Set if Less Than to Zero*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.

如果 $x[rs1]$ 小于 0, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。实际扩展为 **slt** rd, rs1, x0。

snez rd, rs2 $x[rd] = x[rs2] \neq 0$

不等于 0 则置位(*Set if Not Equal to Zero*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.

如果 $x[rs1]$ 不等于 0, 向 $x[rd]$ 写入 1, 否则写入 0。实际扩展为 **sltu** rd, x0, rs2。

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	

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 *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	
010000	shamt	rs1	101	rd	0010011	

sraiw rd, rs1, shamt $x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \gg_s \text{shamt})$

立即数算术右移字(*Shift Right Arithmetic Word Immediate*). I-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 的低 32 位右移 *shamt* 位, 空位用 $x[rs1][31]$ 填充, 结果进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。仅当 *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	
010000	shamt	rs1	101	rd	0011011	

sraw rd, rs1, rs2

$$x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \gg_s x[rs2][4:0])$$

算术右移字 (*Shift Right Arithmetic Word*). R-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 的低 32 位右移 $x[rs2]$ 位，空位用 $x[rs1][31]$ 填充，结果进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 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	0111011	

sret

ExceptionReturn(Supervisor)

管理员模式例外返回 (*Supervisor-mode Exception Return*). R-type, RV32I and RV64I 特权指令。

从管理员模式的例外处理程序中返回，设置 pc 为 $CSRs[spec]$ ，权限模式为 $CSRs[sstatus].SPP$ ， $CSRs[sstatus].SIE$ 为 $CSRs[sstatus].SPIE$ ， $CSRs[sstatus].SPIE$ 为 1， $CSRs[sstatus].spp$ 为 0。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0001000	00010	00000	000	00000	1110011	

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	

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	

srliw rd, rs1, shamt

$$x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \gg_u \text{shamt})$$

立即数逻辑右移字 (*Shift Right Logical Word Immediate*). I-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 右移 shamt 位，空出的位置填入 0，结果截为 32 位，进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。仅当 $\text{shamt}[5]=0$ 时，指令才是有效的。

31	26 25	20 19	15 14	12 11	7 6	0
000000	shamt	rs1	101	rd	0011011	

srlw rd, rs1, rs2 $x[rd] = \text{sext}(x[rs1][31:0] \gg_u x[rs2][4:0])$

逻辑右移字(*Shift Right Logical Word*). R-type, RV64I only.

把寄存器 $x[rs1]$ 的低 32 位右移 $x[rs2]$ 位, 空出的位置填入 0, 结果进行有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。 $x[rs2]$ 的低 5 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	0111011	

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	

subw rd, rs1, rs2 $x[rd] = \text{sext}((x[rs1] - x[rs2])[31:0])$

减去字(*Subtract Word*). R-type, RV64I only.

$x[rs1]$ 减去 $x[rs2]$, 结果截为 32 位, 有符号扩展后写入 $x[rd]$ 。忽略算术溢出。

压缩形式: **c.subw** rd, rs2

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0100000	rs2	rs1	000	rd	0111011	

tail symbol $pc = \&symbol; \text{ clobber } x[6]$

尾调用(*Tail call*). 伪指令(Pseudoinstruction), RV32I and RV64I.

设置 pc 为 $symbol$, 同时覆写 $x[6]$ 。实际扩展为 **auipc** $x6$, offsetHi 和 **jalr** $x0$, $\text{offsetLo}(x6)$ 。

wfi while (noInterruptPending) idle

等待中断(*Wait for Interrupt*). R-type, RV32I and RV64I 特权指令。

如果没有待处理的中断, 则使处理器处于空闲状态。

31	25 24	20 19	15 14	12 11	7 6	0
0001000	00101	00000	000	00000	1110011	

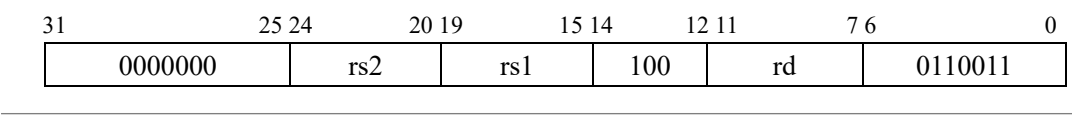
xor rd, rs1, rs2

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

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



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

