



Instruction Set H08A 、 H08C 、 H08D User's Manual

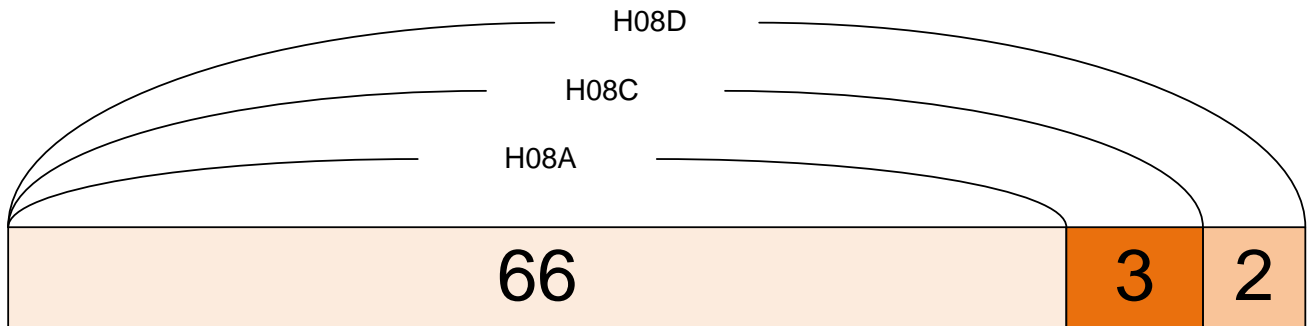
目录

1	简介	4
2	指令索引	6
3	指令详解	9
3.1	ADDC	9
3.2	ADDF	10
3.3	ADDL	11
3.4	ANDF	12
3.5	ANDL	13
3.6	ARLC	14
3.7	ARRC	15
3.8	BCF	16
3.9	BSF	17
3.10	BTGF	18
3.11	BTSS	19
3.12	BTSZ	20
3.13	CALL	21
3.14	CLRF	22
3.15	COMF	23
3.16	CPSE	24
3.17	CPSG	25
3.18	CPSL	26
3.19	CWDT	27
3.20	DCF	28
3.21	DCSUZ	29
3.22	DCSZ	30
3.23	IDLE	31
3.24	INF	32
3.25	INSUZ	33
3.26	INSZ	34
3.27	IORF	35
3.28	IORL	36
3.29	JC	37
3.30	JMP	38
3.31	JN	39
3.32	JNC	40
3.33	JNN	41
3.34	JNO	42
3.35	JNZ	43
3.36	JO	44
3.37	JZ	45
3.38	LBSR	46
3.39	LDPR	47
3.40	MULF	48
3.41	MULL	49
3.42	MVF	50
3.43	MVFF	51

3.44	MVL	52
3.45	MVLP	53
3.46	NOP	54
3.47	POP	55
3.48	RCALL	56
3.49	RET	57
3.50	RETI	58
3.51	RETL	59
3.52	RJ	60
3.53	RLF	61
3.54	RLFC	62
3.55	RRF	63
3.56	RRFC	64
3.57	SETF	65
3.58	SLP	66
3.59	SUBC	67
3.60	SUBF	68
3.61	SUBL	69
3.62	SWPF	70
3.63	TBLR	71
3.64	TFSZ	72
3.65	XORF	73
3.66	XORL	74
4	修订纪录	75

1 简介

H08C、H08D 相较于 H08A 增加的指令部分，只要是提高 C 语言的编译效率。本文主要介绍指令集，其中包括指令快速索引表格和指令详解部分。为了使使用者尽快熟悉本文档的内容，需要对几点进行相应的了解。



H08A有基本66个指令集

H08C有69个指令，与原本66的指令增加的3个主要是C语言使用

H08D有71个指令，相较于H08C增加了2个指令，使C语言编译效率更加提高

在本文档里‘w’表示工作寄存器，‘f’表示寄存器（可以包括用户自己定义的一般功能的寄存器或特殊功能的寄存器）；‘b’表示寄存器的第 b 个位；‘n’内存位置或者程序内存的位置，‘k’表示 8 位常数，‘d’表示资料存放地方；d = 0 表示存放在 W 工作寄存器；d = 1 表示存放在 f 寄存器。‘a’表示数据存放内存的位置，a=0 存放在目前内存位置；a=1 存放在 BSRCN 特性功能寄存器内所指定内存位置。另外的还包括：

特殊功能寄存器(SPR)	功能
工作寄存器 WREG	数据搬移·运算·判断
STATUS	C·OV·DC,等的判断·旗标会根据相关指令的执行结果改变
PSTATUS	芯片进入休眠或待机模式·看门狗计数器溢出等状态的判断·旗标会根据状态改变
程序计数器 PC	指向程序执行地址·包含 PCLATH 与 PCLATL
堆栈的迭顶寄存器 TOS	执行 CALL 指令或发生中断 (INT) 服务时存放程序计数器 PC 地址·子程序或中断返回时又会将地址返回给 PC
堆栈控制器 STKCN	包含堆栈满位·欠位·溢位旗标和堆栈指针 STKPRT
堆栈层寄存器 STKn	当被堆栈指针 STKPRT 指定时·会将寄存器中的数据传送到 TOS
FSR	特殊功能寄存器 FRS0(FSR0H/FSR0L)或者 FSR1(FSR1H/FSR1L)
PRODH	特殊功能寄存器·用于存放剩法运算结果的高字节
PRODL	特殊功能寄存器·用于存放剩法运算结果的低字节
关键词	含义
fs	寄存器
fd	寄存器
REG	寄存器
REG1	寄存器
MSB	最高位
LSB	最低位
Bit	表示位

在指令快速索引表里面每一条指令都可以通过 [超链接](#) 的方式可以使读者快速进入指令详解部分。本指令集里需注意的指令有：‘LBSR k’、‘LDPR k,f’、‘MVLP k’、‘TBLK *’DAW 及减法指令。为了避免使用错误，这些指令建议阅读者结合指令详解部分进行熟悉。

2 指令索引

指令快速索引

Instruction	Description	Cycles	Status Affected
BYTE-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS			
ADDC	f,d,a 将 W 与 F 和 C 做相加，并将结果放至 W 或 F。	1	C,DC,N,OV,Z
ADDF	f,d,a 将 W 与 F 做相加，并将结果放至 W 或 F。	1	C,DC,N,OV,Z
ADDL	k 将常数 k 与 W 做相加，并将结果放至 W。	1	C,DC,N,OV,Z
ANDF	f,d,a 将 W 与 F 做 AND 运算，并将结果放至 W 或 F。	1	N,Z
ANDL	k 将常数 k 与 W 做 AND 运算，并将结果放至 W。	1	N,Z
ARLC	f,d,a 将 F 内的值与 C 一起做左移动作，并将结果放至 W 或 F。	1	C,N,OV,Z
ARRC	f,d,a 将 F 内的值做右移动作,MSB 保留不变,LSB 移至 C	1	C,N,Z
CLRF	f,a 将 F 内的值都清为 0。	1	None
COMF	f,d,a 将 F 内的值取补码，并将结果放至 W 或 F。	1	N,Z
CPSE	f,a 若 F 与 W 的值相等，则跳过下一个指令。	1(2)(3)	None
CPSG	f,a 若 F 大于 W，则跳过下一个指令。	1(2)(3)	None
CPSL	f,a 若 F 小于 W，则跳过下一个指令。	1(2)(3)	None
DCF	f,d,a 将 F 内的值减 1，并将结果放至 W 或 F。	1	C,DC,N,OV,Z
DCSUZ	f,d,a 将 F 内的值减 1，若不为 0 则跳过下一个指令，并将结果放至 W 或 F。	1(2)(3)	None
DCSZ	f,d,a 将 F 内的值减 1，若为 0 则跳过下一个指令，并将结果放至 W 或 F。	1(2)(3)	None
INF	f,d,a 将 F 内的值加 1，并将结果放至 W 或 F。	1	C,DC,N,OV,Z
INSUZ	f,d,a 将 F 内的值加 1，若不为 0 则跳过下一个指令，并将结果放至 W 或 F。	1(2)(3)	None
INSZ	f,d,a 将 F 内的值加 1，若为 0 则跳过下一个指令，并将结果放至 W 或 F。	1(2)(3)	None
IORF	f,d,a 将 W 与 F 做 OR 运算，并将结果放至 W 或 F。	1	N,Z
IORL	k 将常数 k 与 W 做 OR 运算，并将结果放至 W。	1	N,Z
LBSR	k 将常数 k 搬到 BSRCN 缓存器去。	1	None
LDPR	k,f 将常数 k (9-bit) 搬到第 f 个 FSR 缓存器去 (f = 0 ~ 1)。	2	None
MULF	f,a 将 W 与 F 做相乘。	2	None
MULL	k 将常数 k 与 W 做乘法运算。	2	None
MVF	f,d,a 将 W 内的值搬到 F 中(d=1)或 F 内的值搬到 W(d=0)。	1	None
MVFF	fs,fd 将 Fs 内的资料搬到 Fd 中。	2	None
MVL	k 将常数 k 搬到 W 去。	1	None
RETL	k 将堆栈最上层的值取出来放至 PC 中，并将 W 的值设为 k，而主程序由目前 PC 值开始执行	2	None
RLF	f,d,a 将 F 内的值做左移动作，并将结果放至 W 或 F。	1	N,Z
RLFC	f,d,a 将 F 内的值与 C 一起做左移动作，并将结果放至 W 或 F。	1	C,N,Z
RRF	f,d,a 将 F 内的值做右移动作，并将结果放至 W 或 F。	1	N,Z
RRFC	f,d,a 将 F 内的值与 C 一起做右移动作，并将结果放至 W 或 F。	1	C,N,Z

Remark

- f 缓存器
- n 内存位置
- d 数据存放地方; d = 0 表示存放在 W 累加器; d = 1 表示存放在 f 缓存器。
- a 数据存放在哪个内存位置,a=0 存放在目前内存位置; a=1 存放在 BSRCN 缓存器内所指定内存位置

指令快速索引(续)

Instruction	Description		Cycles	Status Affected
BIT-ORIENTED FILE REGISTER OPERATIONS				
BCF	f,b,a	将 F 内某个位 (Bit) 设定为 0。	1	None
BSF	f,b,a	将 F 内某个位 (Bit) 设定为 1。	1	None
BTGF	f,b,a	将 F 内某个位 (Bit) 做 NOT 运算。	1	None
BTSS	f,b,a	测试 F 内某个位 (Bit) 的值是否等于 1。若为 1 则跳过下一个指令。	1(2)(3)	None
BTSZ	f,b,a	测试 F 内某个位 (Bit) 的值是否等于 0。若为 0 则跳过下一个指令。	1(2)(3)	None
PROGRAM MEMORY OPERATIONS				
MVLP	k	将常数 $k(0 \leq k \leq 16384)$ 搬到 TABLE 指标器 (TBLPTRH/TBLPTRL)	2	None
TBLR	*	以 TBLPTR 记录器之内容为地址指针。读取程序内存之内容至 TBLDH/TBLDL 缓存器中。	2	None
TBLR	*+	以 TBLPTR 记录器之内容为地址指针。读取程序内存之内容至 TBLDH/TBLDL 缓存器中。然后将地址指针自动+1。	2	None

Remark

f	缓存器	b	缓存器第 b 个位
n	内存位置	k	8 位常数
d	数据存放地方; d = 0 表示存放在 W 累加器; d = 1 表示存放在 f 缓存器。		
a	数据存放在哪个内存位置, a=0 存放在目前内存位置; a=1 存放在 BSRCN 缓存器内所指定内存位置		

3 指令详解

3.1 ADDC

ADD w and Carry bit to f

Syntax: ADDC f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(W) + (f) + (\text{Status}\langle C \rangle) \rightarrow \text{destination}$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: W 累加器中的值与 f 缓存器中的值与进位旗标 C 三者相加，并将运算结果放回 d 所指定的暂存器中；
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ADDC REG, 0, 0

Before Instruction:

W=001H
 REG(080H)=01FH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=020H
 REG(080H)=01FH
 DC=1, C= N=OV=Z=0

Remark: $d=0$ ，则执行结果放回 W 累加器中。

Example 2: ADDC REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

W=001H
 REG(170H)=00EH
 C=1, DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=001H
 REG(170H)=010H
 DC=1, C= N=OV=Z=0

Remark: $d=1$ ，则执行结果放回 f 缓存器中。
 $a=1$ ，则执行结果放回 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

3.2 ADDF

ADD w to F

Syntax: ADDF f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: $(W) + (f) \rightarrow \text{destination}$
Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: W 累加器中的值与 f 缓存器中的值相加，并将运算结果放回 d 所指定的缓存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 的地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ADDF REG, 0, 0

Before Instruction:

W=001H
 REG(080H)=01FH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=020H
 REG(080H)=01FH
 DC=1, C= N=OV=Z=0

Remark: $d=0$ ，则执行结果放回 W 累加器中。
 $a=0$ 为默认值，若程序中 $a=0$ 时，则程序中可以不加入此参数。

Example 2: ADDF REG, 1

Before Instruction:

W=001H
 REG(080H)=01FH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=001H
 REG(080H)=020H
 DC=1, C= N=OV=Z=0

Remark: $d=1$ ，则执行结果放回 f 缓存器中。
 $a=0$ 为默认值，若程序中 $a=0$ 时，则程序中可以不加入此参数。

Example 3: ADDF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

W=001H
 REG(070H)=00EH
 REG1(170H)=01FH
 C=DC=N=OV=Z=0

W=001H
 REG(070H)=00EH
 REG1(170H)=020H
 DC=1, C= N=OV=Z=0

After Instruction:

Remark: $d=1$ ，则执行结果放回 f 缓存器中。
 $a=1$ ，则执行结果放回 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。
 虽然 REG RAM 地址为 070H，但因为 BSRCN=001H，所以会和 170H 缓存器中的数值作运算后，将执行果放回地址 170H 处。

3.3 ADDL

ADD Literal to w

Syntax: ADDL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: $(W) + K \rightarrow W$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: W 累加器中的值与 k 值相加，并将运算结果放回 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ADDL 00FH

Before Instruction:

W=001H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=010H
DC=1, C= N=OV=Z=0

Remark: 低四位相加后，有进位情形，半进位旗标 DC=1。

Example 2: ADDL 00FH

Before Instruction:

W=071H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=080H
DC=N=OV=1, C=Z=0

Remark: 低四位相加后，有进位情形，半进位旗标 DC=1。
执行结果大于 127，则视为负数，负号旗标 N=1。
执行后，位 7=1，溢位旗标 OV=1。

Example 3: ADDL 00FH

Before Instruction:

W=081H
C=DC=N=OV=Z=0

W=090H
DC=N=1, C=OV=Z=0

After Instruction:

Remark: 低四位相加后，有进位情形，半进位旗标 DC=1。
执行结果大于 127，则视为负数，负号旗标 N=1。
执行前位 7=1，执行后位 7 仍为 1 的状态，则溢位旗标不变 OV=0。

Example 4: ADDL 00FH

Before Instruction:

W=0F1H
C=DC=N=OV=Z=0

W=000H
C=DC= Z=1, N=OV= 0

After Instruction:

Remark: 执行结果大于 0FFH，进位旗标 C=1。
低四位相加后，有进位情形，半进位旗标 DC=1。
执行结果为 000H，则零位旗标 Z=1。

3.4 ANDF

AND w with F

Syntax: ANDF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: (W) AND (f) → destination

Status Affected: N, Z

Description: W 累加器中的值与 f 寄存器中的值做逻辑 AND 运算，并将运算结果放回 d 所指定的寄存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 寄存器中存放；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 寄存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ANDF REG, 0

Before Instruction:

W=055H
 REG(080H)=0AAH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=000H
 REG(080H)=0AAH
 Z=1, C=DC=N=OV=0

Remark: 执行结果为 000H，零位旗标 Z=1。
 $a=0$ 为默认值，若程序中 $a=0$ 时，则程序中可以不加入此参数。

Example 2: ANDF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

W=080H
 REG(170H)=0FFH
 C=DC=N=OV=Z=0

W=080H
 REG(170H)=080H
 N=1, C=DC=OV=Z=0

After Instruction:

Remark: 执行结果大于 127，视为负数，负号旗标 N=1。

3.5 ANDL

AND Literal with w

Syntax: ANDL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: (W) AND k \rightarrow W

Status Affected: N, Z

Description: W 累加器中的值与 k 值做逻辑的 AND 运算，并将运算结果放回 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ANDL 0A0H

Before Instruction:

W=055H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=000H
Z=1, C=DC=N=OV=0

Remark: 执行结果为 000H，零位旗标 Z=1。

Example 2: ANDL 0FF0H

Before Instruction:

W=080H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

W=080H
N=1, C=DC=OV=Z=0

Remark: 执行结果大于 127，视为负数，负号旗标 N=1。

3.6 ARLC

Another Rotate Left f through Carry

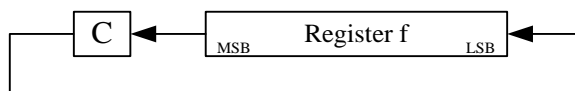
Syntax: ARLC f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: ($f < n >$) \rightarrow destination $< n+1 >$, ($f < 7 >$) \rightarrow Status $< C >$,
 Status $< C >$ \rightarrow destination $< 0 >$

Status Affected: C, N, OV, Z

Description: 将 f 暂存内的值与进位旗标 C 一起向左旋转。(此指令相同于 RLFC 功能，只差异在 OV 旗标)
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ARLC REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0AAH
 C=N=OV=Z=0

WREG(02CH)=00FH

REG(080H)=054H

C=OV=1, N=Z=0

After Instruction:

Remark: 执行结果 BIT7 由 1 \rightarrow 0，所以溢位旗标 OV=1。

Example 2: ARLC REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=0FH
 REG(170H)=0EAH
 C=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0D4H

REG(170H)=0EAH

C=N=1, OV=Z=0

Example 3: ARLC REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=080H
 C=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(170H)=000H

C=OV=Z=1, N=0

3.7 ARRC

Another Rotate Right f through Carry

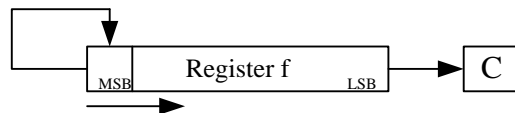
Syntax: ARRC f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: ($f\langle n \rangle$) \rightarrow destination $\langle n-1 \rangle$, ($f\langle 7 \rangle$) \rightarrow destination $\langle 7 \rangle$,
($f\langle 0 \rangle$) \rightarrow Status $\langle C \rangle$

Status Affected: C, N, Z

Description: 将 f 暂存内的值向右旋转 · BIT0 向右旋转到进位旗标 C · BIT7 保留在 BIT7 位置。
若 $d = 0$ · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
若 $d = 1$ · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
若 $a = 0$ · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
若 $a = 1$ · 则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: ARRC REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(080H)=0AAH

C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(080H)=0D5H

N=1, C= Z=0

Example 2: ARRC REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(17FH)=055H

C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=02AH

REG(17FH)=055H

C=1, N=Z=0

Example 3: ARRC REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(17FH)=001H

C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(17FH)=000H

C=Z=1, N=0

3.8 BCF

Bit Clear F

Syntax: BCF f, b, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $0 \leq b \leq 7$; $a \in (0, 1)$

Operation: $0 \rightarrow f < b >$

Status Affected: None

Description: 将 f 寄存器中的设定的位清除为 0。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: BCF REG,2

Before Instruction:

REG(080H)=1111 1111B

After Instruction:

REG(080H)=1111 1011B

Remark: 将 REG 寄存器中 BIT2 清除为 0，其他位值不变。

3.9 BSF

Bit Set F

Syntax: BCF f, b, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $0 \leq b \leq 7$; $a \in (0, 1)$

Operation: $1 \rightarrow f < b >$

Status Affected: None

Description: 将 f 寄存器中的设定的位设定为 1。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: BSF REG,2

Before Instruction:

REG(080H)=00000000B

After Instruction:

REG(080H)=00000100B

Remark: 将 REG 寄存器中 BIT2 设定为 1，其他位值不变。

3.10 BTGF

Bit ToGgle F

Syntax: BTGF f, b, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $0 \leq b \leq 7$; $a \in (0, 1)$

Operation: $\overline{(f < b >)} \rightarrow f < b >$

Status Affected: None

Description: 将缓存器中的某一个位取补码。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: BTGF REG, 7, 0

Before Instruction:

REG(080H)=0111 1111B

After Instruction:

REG(080H)=1111 1111B

Remark: 针对 REG 缓存器中 BIT7 取补码。

3.11 BTSS

Bit Test and Skip if Set

Syntax: BTSS f, b, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $0 \leq b \leq 7$; $a \in (0, 1)$
Operation: skip if $(f < b) = 1$
Status Affected: None

Description: 比较寄存器中的某一个位是否为 1。若为 1 则跳过下一个指令，若不为 1 则往下执行。

Words: 1
Cycles: 1(2)(3)

Example 1:
 BTSS REG, 7, 0
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=0FFH

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=0FFH

Remark: REG 寄存器中 BIT7 为 1，所以跳过下一个指令。

Example 2:
 BTSS REG, 7, 0
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=07FH

After Instruction:

WREG(02CH)=001H
 REG(080H)=07FH

Remark: REG 寄存器中 BIT7 为 0，所以程序直接往下执行。

3.12BTSZ

Bit Test and Skip if Zero

Syntax: BTSZ f, b, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $0 \leq b \leq 7$; $a \in (0, 1)$
Operation: skip if (f < b >)=0
Status Affected: None

Description: 比较寄存器中的某一个位是否为 0。若为 0 则跳过下一个指令，若不为 0 则往下执行。

Words: 1
Cycles: 1(2)(3)

Example 1: BTSZ REG, 7, 0
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
REG(080H)=0FFH

After Instruction:

WREG(02CH)=001H
REG(080H)=0FFH

Remark: REG 寄存器中 BIT7 不为 0，所以程序直接往下执行。

Example 2: BTSZ REG, 7, 0
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
REG(080H)=07FH

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
REG(080H)=07FH

Remark: REG 寄存器中 BIT7 为 0，所以跳过下一个指令。

3.13 CALL

subroutine CALL

Syntax: CALL n, s

Operands: $0 \leq n \leq 16384(03FFFH)$; $s \in (0, 1)$

Operation: (PC) + 1 → TOS, n → PC,
If s=1,
(WREG) → WREGSDW,
(STATUS) → STASDW
(BSRCN) → BSRSDW

Status Affected: STKPTR<STKFL>, STKPTR<STKOV>, Pstatus<SKERR>.

Description: 呼叫子程序，呼叫的范围最大到 16Kbytes 的内存范围。
If s=1, WREG, STATUS, BSRCN 缓存器内的值会被放进相对应的遮蔽缓存器(shadow register)中。
若呼叫子程序之后堆栈层为该产品最后一层堆栈，则 STKFL 旗标会被设定为 1。
在 SBMSET1<7>=0 的条件下，堆栈层满之后再行 CALL 指令则 STKOV 旗标会被设定为 1，SKERR 也会被设定为 1。PC 正常执行。
在 SBMSET1<7>=1 的条件下，堆栈层满之后再行 CALL 指令则 STKOV 旗标会被设定为 1，SKERR 也会被设定为 1。芯片重置，PC 回到 000H。
STKFL 或 STKOV 发生时，只要其中一个旗标被清除时，两者同时都会被清除。

Words: 2

Cycles: 2

Example 1:

```

LABEL: CALL NEXT, 1
      :
      :
NEXT:  NOP

```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

PC= address (NEXT)
TOS= address (LABEL + 2)
WREGSDW= WREG
BSRSDW= BSRCN
STASDW=STATUS

Remark: s=1, 则 WREG, STATUS, BSRCN 缓存器内的值会被放进相对应的遮蔽缓存器(shadow register)中

3.14 CLRf

CLear F

Syntax: CLRf f, a

Operands: $0 \leq f \leq 255 ; a \in (0, 1)$

Operation: 000H \rightarrow f

Status Affected: None

Description: 将寄存器 f 的值全部清除为 0。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: CLRf REG, 0

Before Instruction:

REG(080H)=055H

After Instruction:

REG(080H)=000H

Remark: REG 寄存器中的数值被清为 0。

3.15 COMF

COMplement F

Syntax: COMF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $\overline{(f)}$ → destination

Status Affected: N, Z

Description: 将寄存器中的值取补码，并将运算结果放回 d 所指定的寄存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 寄存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 寄存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: COMF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG(080H)=0FFH

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H

REG(080H)=0FFH

Z=1, N=0

Example 2: COMF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG(170H)=055H

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG(170H)=0AAH

N=1, Z=0

3.16 CPSE

ComPare f with w, Skip if f Equal w

Syntax: CPSE f, a
Operands: $0 \leq f \leq 255 ; a \in (0, 1)$
Operation: skip if (f) = (W)
Status Affected: None

Description: 将缓存器的值与 W 累加器的值作比较，
 若是两个值相等则跳过下一个指令，若大于或是小于则往下执行。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1: CPSE REG, 0
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=000H

Remark: f 缓存器和 W 累加器数值相等，所以跳过下一个指令。

Example 2: CPSE REG, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 001H
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(170H)=07FH

After Instruction:

WREG(02CH)=001H
 REG(170H)=07FH

Remark: f 缓存器和 W 累加器数值不相等，所以程序继续往下执行。

3.17 CPSG

ComPare f with w, Skip if f Greater than w

Syntax: CPSG f, a
Operands: $0 \leq f \leq 255 ; a \in (0, 1)$
Operation: skip if (f) > (W)

Status Affected: None

Description: 将缓存器的值与 W 累加器的值作比较，
若是缓存器的值大于 W 累加器的值则跳过下一个指令，若小于或是等于则往下执行。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1: CPSG REG, 0
MVL 00FH
NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
REG(080H)=006H

After Instruction:

WREG(02CH)=005H
REG(080H)=006H

Remark: f 缓存器的数值大于 W 累加器数值，所以跳过下一个指令。

Example 2: CPSG REG, 1 (if BSRCN=001H)
MVL 00FH
NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
REG(170H)=005H

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
REG(170H)=005H

Remark: f 缓存器数值等于 W 累加器数值，所以程序继续往下执行。

3.18 CPSL

ComPare f with w, Skip if f Less than w

Syntax: CPSL f, a
Operands: $0 \leq f \leq 255 ; a \in (0, 1)$
Operation: skip if (f) < (W)

Status Affected: None

Description: 将缓存器的值与 W 累加器的值作比较，
若是缓存器的值小于 W 累加器的值则跳过下一个指令，若大于或是等于则往下执行。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:
 CPSL REG, 0
 MVL 00FH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(080H)=004H

After Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(080H)=004H

Remark: f 缓存器的数值小于 W 累加器数值，所以跳过下一个指令。

Example 2:
 CPSL REG, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 00FH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(170H)=005H

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=005H

Remark: f 缓存器数值等于 W 累加器数值，所以程序继续往下执行。

3.19 CWDT

Clear WatchDog Timer

Syntax: CWDT

Operands: None

Operation: 000H → Watch dog counter

Status Affected: Pstatus<TO>

Description: 将看门狗定时器的值全部清除为 0。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: CWDT

Before Instruction:

WDT counter = ???

After Instruction:

WDT counter = 000H
Pstatus<TO> = 0

3.20 DCF

DeCrement F

Syntax: DCF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(f) - 1 \rightarrow \text{destination}$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: 将寄存器 f 的值减 1，并将运算结果放回 d 所指定的寄存器中。

若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；

若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 寄存器中；

若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；

若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 寄存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1**Cycles:** 1**Example 1:** DCF REG, 0, 0**Before Instruction:**

WREG(02CH)=055H
REG(080H)=0FFH
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FEH
REG(080H)=0FFH
C=DC=N=1, OV=Z=0

Remark: C, DC 未被借位，所以 C=DC=1；执行后结果大于 127，所以 N=1。

Example 2: DCF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)**Before Instruction:**

WREG(02CH)=055H
REG(170H)=000H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=055H
REG(170H)=0FFH
N=1, C=DC=OV=Z=0

Remark: C, DC 皆被借位，所以 C=DC=0；执行后结果仍大于 127，所以 N=1。

Example 3: DCF REG, 1, 0**Before Instruction:**

WREG(02CH)=055H
REG(080H)=080H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=055H
REG(080H)=07FH
C=OV=1, DC=N=Z=0

Remark: 只有 DC 被借位，所以 DC=0, C=1；执行后 BIT7 被变动，由 1 变 0，所以 OV=1。

Example 4: DCF REG, 0, 0**Before Instruction:**

WREG(02CH)=055H
REG(080H)=001H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
REG(080H)=001H
C=DC=Z=1, N=OV=0

Remark: C, DC 未被借位，所以 C=DC=1；执行后结果为 0，所以 Z=1。

3.21 DCSUZ

DeCrement f, Skip if Un-Zero

Syntax: DCSUZ f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: $(f) - 1 \rightarrow \text{destination}$, skip if destination $\neq 0$
Status Affected: None

Description: 将缓存器的值减 1 后与 0 作比较，若是缓存器的值不等于 0 则跳过下一个指令，若等于 0 则往下执行，并将运算结果放回 d 所指定的缓存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1(2)(3)

Example 1:
 DCSUZ REG, 1, 0
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=001H

After Instruction:

WREG(02CH)=00AH
 REG(080H)=000H

Remark: 执行结果为 0，所以继续往下执行程序段，执行结果被放回 REG 缓存器。

Example 2:
 DCSUZ REG, 0, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(170H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH
 REG(170H)=000H

Remark: 执行结果不为 0，所以跳过下一个指令，执行结果被放回 W 累加器。

3.22 DCSZ

DeCrement f, Skip if Zero

Syntax: DCSZ f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: $(f) - 1 \rightarrow \text{destination}$, skip if destination=0
Status Affected: None

Description: 将缓存器的值减 1 后与 0 作比较，若是缓存器的值等于 0 则跳过下一个指令，若不等于 0 则往下执行，并将运算结果放回 d 所指定的缓存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1
Cycles: 1(2)(3)

Example 1:
 DCSZ REG, 0, 0
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=001H

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=001H

Remark: 执行结果为 0，所以跳过下一个指令。

Example 2:
 DCSZ REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(170H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=00AH
 REG(170H)=0FFH

Remark: 执行结果不为 0，所以继续往下执行程序段，执行结果被放回 REG 缓存器。

3.23 IDLE

IDLE mode

Syntax: IDLE

Operands: None

Operation: CPU Halt

Status Affected: Pstatus<IDLEB>

Description: CPU 进入暂停模式，程序空指令执行动作。
IDLE 指令后，建议加上 NOP 指令。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: IDLE
NOP

Before Instruction:

Pstatus<IDLEB>=0

After Instruction:

Pstatus<IDLEB>=1

IDLE

NOP.....[program break here](#)

3.24 INF

INcrement F

Syntax: INF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(f) + 1 \rightarrow \text{destination}$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: 将寄存器 f 的值加 1，并将运算结果放回 d 所指定的寄存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 寄存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 寄存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: INF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(080H)=0FFH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=0FFH
 C=DC= Z=1, N=OV=0

Remark: C, DC 进位所以 C=DC=1；执行后结果等于 0，所以 Z=1。

Example 2: INF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(170H)=00FH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(170H)=010H
 DC=1, C=N=OV=Z=0

Remark: DC 进位所以 DC=1。

Example 3: INF REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(080H)=07FH
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(080H)=080H
 DC= N=OV=1, C=Z=0

Remark: DC 进位所以 DC=1；执行后 BIT7 被变动，由 0 变 1，所以 OV=1；执行结果大于 127，所以 N=1。

3.25 INSUZ

INcrement f, Skip if Un-Zero

Syntax: INSUZ f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(f) + 1 \rightarrow \text{destination}$, skip if destination $\neq 0$

Status Affected: None

Description: 将缓存器的值加 1 后与 0 作比较。若是缓存器的值不等于 0 则跳过下一个指令。若等于 0 则往下执行。并将运算结果放回 d 所指定的缓存器中。
 若 $d = 0$ 。则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ 。则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ 。则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ 。则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1(2)(3)

Example 1:

```
INSUZ  REG, 1, 0
MVL    00AH
NOP
```

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(080H)=0FFH

After Instruction:

WREG(02CH)=00AH

REG(080H)=000H

Remark: 执行结果为 0。所以继续往下执行程序段。执行结果被放回 REG 缓存器。

Example 2:

```
INSUZ  REG, 0, 1 (if BSRCN=001H)
MVL    00AH
NOP
```

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG(170H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=001H

REG(170H)=000H

Remark: 执行结果不为 0。所以跳过下一个指令。执行结果被放回 W 累加器。

3.26 INSZ

INcrement f, Skip if Zero

Syntax: INSZ f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: $(f) + 1 \rightarrow \text{destination}$, skip if destination=0

Status Affected: None

Description: 将缓存器的值加 1 后与 0 作比较。若是缓存器的值等于 0 则跳过下一个指令。若不等于 0 则往下执行。并将运算结果放回 d 所指定的缓存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1(2)(3)

Example 1:
 INSZ REG, 0, 0
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0FFH

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(080H)=0FFH

Remark: 执行结果为 0，所以跳过下一个指令。

Example 2:
 INSZ REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 00AH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(170H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=00AH
 REG(170H)=001H

Remark: 执行结果不为 0，所以继续往下执行程序段，执行结果被放回 REG 缓存器。

3.27 IORF

Inclusive OR w with F

Syntax: IORF f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: (W) OR (f) \rightarrow destination
Status Affected: N, Z

Description: W 累加器中的值与 f 寄存器中的值作逻辑的 OR 运算，并将运算结果放回 d 所指定的寄存器中。
 若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 寄存器中；
 若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 寄存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: IORF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H
 REG(080H)=0AAH
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH
 REG(080H)=0AAH
 N=1, Z=0

Remark: 执行结果大于 127，所以 N=1。

Example 2: IORF REG, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=0F0H
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=0FFH
 N=1, Z=0

Remark: 执行结果大于 127，所以 N=1。

3.28 IORL

Inclusive OR Literal with w

Syntax: IORL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: (W) OR k \rightarrow W

Status Affected: N, Z

Description: W 累加器中的值与 k 值作逻辑的 OR 运算，并将运算结果放回 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: IORL 055H

Before Instruction:

WREG(02CH)=0AAH

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

N=1, Z=0

Remark: 执行结果大于 127，所以 N=1。

Example 2: IORL 000H

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H

Z=1, N=0

Remark: 执行结果等于 0，所以 Z=1。

3.29 JC

Jump if Carry

Syntax: JC n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <carry bit> is 1, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的进位旗标 C 等于 1 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JC NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If C=0, PC= address (LABEL + 1)

If C=1, PC= address (NEXT)

3.30 JMP

unconditional JuMP

Syntax: JMP n

Operands: $0 \leq n \leq 16384(03FFFH)$

Operation: $n \rightarrow PC$

Status Affected: None

Description: 无条件跳跃至指定的地址 n。

Words: 2

Cycles: 2

Example 1:

```
LABEL:  JMP NEXT
          :
          :
NEXT:    NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

PC= address (NEXT)

3.31 JN

Jump if Negative

Syntax: JN n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <negative bit> is 1, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的负号旗标 N 等于 1 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JN NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If N=0, PC= address (LABEL + 1)

If N=1, PC= address (NEXT)

3.32 JNC

Jump if Not Carry

Syntax: JNC n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <carry bit> is 0, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的进位旗标 C 等于 0 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JNC NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If C=0, PC= address (NEXT)

If C=1, PC= address (LABEL + 1)

3.33 JNN

Jump if Not Negative

Syntax: JNN n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <negative bit> is 0, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的负号旗标 N 等于 0 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JNN NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If N=0, PC= address (NEXT)

If N=1, PC= address (LABEL + 1)

3.34 JNO

Jump if Not Overflow

Syntax: JNO n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <overflow bit> is 0, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的溢位旗标 OV 等于 0 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JNO NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If OV=0, PC= address (NEXT)

If OV=1, PC= address (LABEL + 1)

3.35 JNZ

Jump if Not Zero

Syntax: JNZ n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <zero bit> is 0, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的零位旗标 Z 等于 0 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JNZ NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If Z=0, PC= address (NEXT)

If Z=1, PC= address (LABEL + 1)

3.36 JO

Jump if Overflow

Syntax: JO n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <overflow bit> is 1, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的溢位旗标 OV 等于 1 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JO NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If OV=0, PC= address (LABEL + 1)

If OV=1, PC= address (NEXT)

3.37 JZ

Jump if Zero

Syntax: JZ n

Operands: $-128 \leq n \leq 127$

Operation: If Status <zero bit> is 1, jump to n

Status Affected: None

Description: 当状态缓存器中的零位旗标 Z 等于 1 时，就跳到指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 1(2)

Example 1:

```
LABEL: JZ NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

If Z=0, PC= address (LABEL + 1)

If Z=1, PC= address (NEXT)

3.38 LBSR

Load literal into Bank Select Register

Syntax: LBSR k

Operands: $0 \leq k \leq 7$

Operation: $k \rightarrow \text{BSRCN}$

Status Affected: None

Description: 将常数 k 搬到分页缓存器 (Bank Select Register, BSRCN) 中，以设定存取数据的起始地址。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: LBSR 001H total instruction cycles = 1

Before Instruction:

BSRCN=000H

After Instruction:

BSRCN=001H

Remark: 设定 BSRCN=001H。

Example 2: MVL 001H
MVF BSRCN, 1, 0

..... total instruction cycles = 2

Before Instruction:

BSRCN=000H

After Instruction:

BSRCN=001H

Remark: 此范例程序动作相同于 Example 1。

3.39 LDPR

Load Point into fsR

Syntax: LDPR k, f

Operands: $0 \leq k \leq 1279(04FFH)$; $0 \leq f \leq 1$

Operation: $k \rightarrow \text{FSR}(\text{FSR}x\text{H}, \text{FSR}x\text{L})$

Status Affected: None

Description: 数据的寻址方式除了有直接寻址与立即寻址外，还有一种就是间接寻址。此指令目的就是简化间接寻址的设定方式。

间接寻址所使用的缓存器是 FSR(File Select Register)缓存器，FSR 缓存器所放的是数据的位址，而数据数值就放在 INDF 这个缓存器中。目前间接寻址提供可以使用的 FSR 缓存器有 2 个，分别是 FSR0、FSR1 缓存器。而定义的内存地址长度可以到达 11 bits，分别为高低位两个缓存器；分别将 FSR0 分成 FSR0H 与 FSR0L；FSR1 分成 FSR1H 与 FSR1L。而相对应的记忆体数据分别存放于 INDF0, INDF1 之间。

Words: 2

Cycles: 2

Example 1:

```
LDPR    017FH, 0
MVL     0AAH
MVF     INDF0, 1, 0
```

..... total instruction cycles = 4

Before Instruction:

FSR0H=000H

FSR0L=080H

INDF0=0FFH

Address (017FH)=055H

After Instruction:

FSR0H=001H

FSR0L=07FH

INDF0=0AAH

Address (017FH)=0AAH

Remark: f=0 为默认值 FSR0，若程序中 f 所下参数为 0，则可以省略不下。

范例程序中说明使用间接寻址方式对数据地址 address(017FH)地址处写入数据数值 0AAH。

Example 2:

```
MVL     07FH
MVF     FSR0L, 1, 0
MVL     001H
MVF     FSR0H, 1, 0
MVL     0AAH
MVF     INDF0, 1, 0
```

..... total instruction cycles = 6

Remark: 此范例程序动作相同于 Example 1。

3.40 MULF

MULTiPLY w with F

Syntax: MULF f, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(W) \times (f) \rightarrow \text{PRODH (high byte), PRODL (low byte)}$

Status Affected: None

Description: 将 W 累加器中的值与寄存器 f 的值相乘，并将结果放到 PRODH, PRODL 这二个寄存器中。

$a = 0$ or $a = 1$ 的设定须取决 f 寄存器位于 RAM 地址：

若 $a = 0$ ，则表示 f 寄存器存在于 080H 到 0FFH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=000H)。

若 $a = 1$ ，则表示 f 寄存器存在于 100H 到 17FH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=001H)。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1: MULF REG, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(017FH)=0FFH

PRODH=??

PRODL=??

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

REG(017FH)=0FFH

PRODH=00EH

PRODL=0F1H

Remark: 使用直接寻址执行乘法运算。

Example 2: MULF INDF0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

FSR0H=001H, FSR0L=07FH

Address (017FH)=0FFH

PRODH=??

PRODL=??

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

FSR0H=001H, FSR0L=07FH

Address (017FH)=0FFH

PRODH=00EH

PRODL=0F1H

Remark: 使用间接寻址执行乘法运算。

3.41 MULL

MULTiPLY Literal with w

Syntax: MULL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: $(W) \times k \rightarrow \text{PRODH (high byte), PRODL (low byte)}$

Status Affected: None

Description: 将常数 k 与 W 累加器中的值相乘，并将结果放到 PRODH, PRODL 这二个寄存器。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1: MULL 0FFH

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH

PRODH=??

PRODL=??

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH

PRODH=00EH

PRODL=0F1H

3.42 MVF

MoVe F to w or MoVe w to F

Syntax: MVF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: (f) → W, or (W) → f

Status Affected: None

Description: 将 f 缓存器的值搬到 W 累加器中；或是将 W 累加器的值搬到 f 缓存器中。
 若 $d = 0$ · 则表示将 f 缓存器的值搬到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ · 则表示将 W 累加器的值搬到 f 缓存器中；
 $a = 0$ or $a = 1$ 的设定须取决 f 缓存器位于 RAM 地址：
 若 $a = 0$ · 则表示 f 缓存器存在于 080H 到 0FFH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=000H)。
 若 $a = 1$ · 则表示 f 缓存器存在于 100H 到 17FH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=001H)。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: MVF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG(080H)=0AAH

REG1(170H)=0FFH

After Instruction:

WREG(02CH)=0AAH

REG(080H)=0AAH

REG1(170H)=0FFH

Remark: $d=0$ · 表示将 REG 缓存器的值搬到 W 累加器中。

Example 2: MVF REG1, 1, 1 (if BSRCN=001H)

Before Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG1(170H)=0FFH

REG(080H)=0AAH

After Instruction:

WREG(02CH)=055H

REG1(170H)=055H

REG(080H)=0AAH

Remark: $d=1$ · 表示将 W 累加器的值搬到 f 缓存器中。

3.43 MVFF

MoVe F to F

Syntax: MVFF fs, fd

Operands: $0 \leq fs \leq 1279(04FFH)$; $0 \leq fd \leq 1279(04FFH)$

Operation: (fs) → fd

Status Affected: None

Description: 将寄存器 fs 的数值搬到寄存器 fd 去。

Words: 2

Cycles: 2

Example 1: MVFF REG, REG1

Before Instruction:

REG=055H

REG1=0AAH

After Instruction:

REG=055H

REG1=055H

Remark: 将寄存器 fs 的数值搬到寄存器 fd 去，数据迁移过程不经由 W 累加器。

3.44 MVL

MoVe Literal to w

Syntax: MVL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: $k \rightarrow W$

Status Affected: None

Description: 将常数 k 搬到 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: MVL 0FFH

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

3.45 MVLP

MoVe Literal to Pointer

Syntax: MVLP k

Operands: $0 \leq k \leq 16384(03FFFh)$

Operation: $k \rightarrow TBLPTR (TBLPTRH, TBLPTRL)$

Status Affected: None

Description: MVLP 是一个设定程序内存指针的指令，多用在查表指令搭配 TBLR 使用。

Words: 2

Cycles: 2

Example 1: MVLP 001FF0H

Before Instruction:

TBLPTRH=000H

TBLPTRL=000H

After Instruction:

TBLPTRH=01FH

TBLPTRL=0F0H

Remark: 进行程序内存指针设定，将常数 k 加载 TBLPTR 缓存器。

3.46 NOP

No OPeration

Syntax: NOP

Operands: None

Operation: No operation

Status Affected: None

Description: 不做任何运算，只延迟一个指令时间。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: NOP

Remark: 空指令，只做一个指令周期的延迟时间。

3.47 POP

POP return stack

Syntax: POP

Operands: None

Operation: (TOS) → Bit bucket, then ((TOS) at STKPTR-1) → TOS

Status Affected: None

Description: 将堆栈指针(Stack Pointer)所指向堆栈层中的堆栈值丢弃，并将堆栈指针寄存器减 1 后，取出该堆栈指针所指向堆栈层中堆栈的值，将其放在 TOS 这个寄存器中。而 TOS 寄存器被分为 TOSH, TOSL。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: LABEL: POP
RJ LABEL1
LABEL1: NOP

Before Instruction:

STKPTR=003H
TOS= 001666H
TOS (STKPTR=002H) = 001234H
TOS (STKPTR=001H) = 000567H
PC=LABEL

After Instruction:

STKPTR=002H
TOS= 001234H
PC=LABEL1

Remark: 如果 STKPTR=00H，则执行 POP 指令并不会造成任何影响，TOS 仍为 0，STKPTR 亦为 0。

3.48RCALL

Relative subroutine CALL

Syntax: RCALL n

Operands: $-1024 \leq n \leq 1023$

Operation: $(PC) + 1 \rightarrow TOS, n \rightarrow PC,$

Status Affected: STKPTR<STKFL>, STKPTR<STKOV>, Pstatus<SKERR>.

Description: 呼叫子程序，呼叫的范围最大到 $\pm 1K$ bytes 的内存范围。
 若呼叫子程序之后堆栈层为该产品最后一层堆栈，则 STKFL 旗标会被设定为 1。
 在 SBMSET1<7>=0 的条件下，堆栈层满之后再行 RCALL 指令则 STKOV 旗标会被设定为 1，SKERR 也会被设定为 1。PC 正常执行。
 在 SBMSET1<7>=1 的条件下，堆栈层满之后再行 RCALL 指令则 STKOV 旗标会被设定为 1，SKERR 也会被设定为 1。芯片重置，PC 回到 000H。
 STKFL 或 STKOV 发生时，只要其中一个旗标被清除时，两者同时都会被清除。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1:

```

LABEL:  RCALL  NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
  
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)
 TOS=??

After Instruction:

PC= address (NEXT)
 TOS= address (LABEL + 2)

3.49 RET

RETurn from subroutine

Syntax: RET s

Operands: $s \in (0, 1)$

Operation: (TOS) → PC,
If $s=1$,
(WREGSDW) → WREG,
(STASDW) → STATUS,
(BSRSDW) → BSRCN

Status Affected: STKPTR<STKUN>, Pstatus<SKERR>

Description: 离开子程序，并将推送指针缓存器的数值存到 PC 中。
If $s=1$ ，遮蔽缓存器(shadow register)中的值，会被放回相对应缓存器中(WREG, STATUS, BSRCN)。
当未呼叫子程序且 STKPTR=000H 时，执行 RET 指令时会造成芯片重置，STKUN 旗标会被设定为 1，SKERR 旗标会被设定为 1。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1: RET 1

Before Instruction:

None

After Instruction:

PC=TOS

WREG = WREGSDW

BSRCN = BSRSDW

STATUS = STASDW

Remark: $s=1$ ，所以遮蔽缓存器(shadow register)中的值，会被放回相对应缓存器中(WREG, STATUS, BSRCN)。

3.50 RETI

RETurn from Interrupt

Syntax: RETI s

Operands: $s \in (0, 1)$

Operation: (TOS) → PC, 1 → GIE
If s=1,
(WREGSDW) → WREG,
(STASDW) → STATUS,
(BSRSDW) → BSRCN

Status Affected: GIE, STKPTR<STKUN>, Pstatus<SKERR>

Description: 离开中断程序子程序，并将推送指针缓存器的值存到 PC 中，中断致能接脚再度被设定为 1。
If s=1，遮蔽缓存器(shadow register)中的值，会被放回相对应缓存器中(WREG, STATUS, BSRCN)。
当未呼叫子程序且 STKPTR=000H 时，执行 RETI 指令时会造成芯片重置，STKUN 旗标会被设定为 1，SKERR 旗标会被设定为 1。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1: RETI 1

Before Instruction:

None

After Instruction:

PC=TOS

WREG = WREGSDW

BSRCN = BSRSDW

STATUS = STASDW

GIE=1

3.51 RETL

RETurn Literal to w

Syntax: RETL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: $k \rightarrow W, (TOS) \rightarrow PC$

Status Affected: STKPTR<STKUN>, Pstatus<SKERR>

Description: 从子程序返回主程序的指令，但本指令在返回的时候，还会顺便将常数 k 载入到 W 累加器中。此指令多半在查表法时会用到。
当未呼叫子程序且 STKPTR=000H 时，执行 RETL 指令时会造成芯片重置，STKUN 旗标会被设定为 1，SKERR 旗标会被设定为 1。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1:

```

LABEL:  MVL    001H
        CALL  TABLE
        .
        .
        .
TABLE:  ADDF   PCLATL, 1, 0
        RETL  055H
        RETL  0AAH

```

Before Instruction:

WREG(02CH)=001H

After Instruction:

WREG(02CH)=0AAH

Remark: 返回主程序时，顺便将常数 k 加载到 W 累加器中。

此范例为藉由写入 PCLATL 的 Offset 数值来决定取得 TABLE 表中第几笔数值。

3.52RJ

unconditional Relative Jump

Syntax: RJ n

Operands: $-1024 \leq n \leq 1023$

Operation: $n \rightarrow PC$

Status Affected: None

Description: 无条件跳跃至指定的地址 n。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1:

```
LABEL: RJ NEXT
        :
        :
NEXT:   NOP
```

Before Instruction:

PC = address (LABEL)

After Instruction:

PC= address (NEXT)

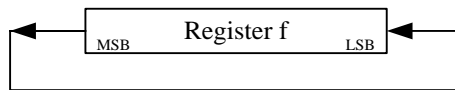
3.53 RLF

Rotate Left F (no carry)

Syntax: RLF f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: (f <n>) → destination <n+1 > ,
 (f <7>) → destination < 0 >

Status Affected: N, Z

Description: 将 f 暂存内的值向左旋转。
 若 $d = 0$ · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 $d = 1$ · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 $a = 0$ · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 $a = 1$ · 则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: RLF REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0AAH
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=055H
 N=Z=0

Example 2: RLF REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(17FH)=000H
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(17FH)=000H
 Z=1, N=0

Example 3: RLF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=055H
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0AAH
 REG(080H)=055H
 N=1, Z=0

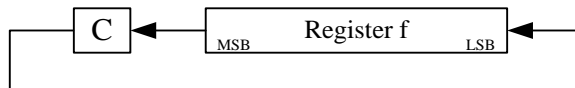
3.54 RLFC

Rotate Left F through Carry

Syntax: RLFC f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: (f<n>) → destination <n+1 >,
 (f<7>) → Status< C >,
 Status< C > → destination < 0 >

Status Affected: C, N, Z

Description: 将 f 暂存内的值与进位旗标 C 一起向左旋转。
 若 d = 0 · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 d = 1 · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 a = 0 · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 a = 1 · 则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: RLFC REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0AAH
 C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=054H
 C=1, N=Z=0

Example 2: RLFC REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=0FH
 REG(170H)=0EAH
 C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0D4H
 REG(170H)=0EAH
 C=N=1, Z=0

Example 3: RLFC REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=080H
 C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=000H
 C=Z=1, N=0

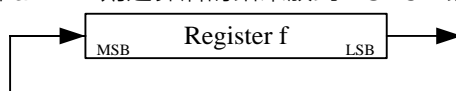
3.55RRF

Rotate Right F (no carry)

Syntax: RRF f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: (f<n>) → destination <n - 1 >,
 (f<0>) → destination < 7 >

Status Affected: N, Z

Description: 将 f 暂存内的值向右旋转。
 若 d = 0 · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 d = 1 · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 a = 0 · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 a = 1 · 则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: RRF REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0AAH
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=055H
 N=Z=0

Example 2: RRF REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(17FH)=000H
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H
 REG(17FH)=000H
 Z=1, N=0

Example 3: RRF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=055H
 N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0AAH
 REG(080H)=055H
 N=1, Z=0

3.56RRFC

Rotate Right F through Carry

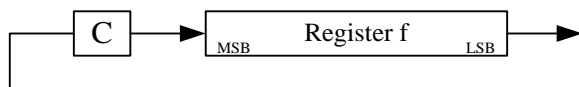
Syntax: RRFC f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: (f<n>) → destination <n-1 > ,
 (f<0>) → Status< C > ,
 Status< C > → destination < 7 >

Status Affected: C, N, Z

Description: 将 f 暂存内的值与进位旗标 C 一起向右旋转。
 若 d = 0 · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 d = 1 · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 a = 0 · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 a = 1 · 则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。



Words: 1

Cycles: 1

Example 1: RRFC REG, 1, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=0AAH
 C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(080H)=055H
 C=N=Z=0

Example 2: RRFC REG, 0, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(17FH)=055H
 C=1, N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0AAH
 REG(17FH)=055H
 C=N=1, Z=0

Example 3: RRFC REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(17FH)=001H
 C=N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(17FH)=000H
 C=Z=1, N=0

3.57 SETF

SET F

Syntax: SETF f, a
Operands: $0 \leq f \leq 255 ; a \in (0, 1)$
Operation: $0FFH \rightarrow f$
Status Affected: None

Description: 将 f 暂存内的值全部设定为 1。
a = 0 or a = 1 的设定须取决 f 缓存器位于 RAM 地址：
若 a = 0，则表示 f 缓存器存在于 080H 到 0FFH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=000H)。
若 a = 1，则表示 f 缓存器存在于 100H 到 17FH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=001H)。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: SETF REG, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=00FH
REG(080H)=0AAH

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
REG(080H)=0FFH

3.58 SLP

enter SLeep mode

Syntax: SLP

Operands: None

Operation: 1 → PD

Status Affected: Pstatus<PD>

Description: CPU 进入睡眠状态，震荡器停止动作。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: SLP
NOP

Before Instruction:

PD=0

After Instruction:

PD=1

3.59 SUBC

SUBtract w from f with Carry

Syntax: SUBC f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: $(f) - (W) - \overline{(C)} \rightarrow \text{destination}$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: f 缓存器的值减去 W 累加器与进位旗标 C 的反向值，并将结果放置 d。
 若 d = 0，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 d = 1，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 a = 0，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 a = 1，则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: SUBC REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG=001H
 REG(080H)=001H
 C=1, DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=000H
 REG(080H)=001H
 C= DC=Z=1, N=OV=0

Remark: C, DC 皆未借位，所以 C=DC=1，执行结果为 0，所以 Z=1。

Example 2: SUBF REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG=000H
 REG(17FH)=080H
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=000H
 REG(17FH)=07FH
 C=OV=1, DC= N=Z=0

Remark: C 未借位，所以 C=1；DC 被借位，所以 DC=0；
 OV=1 条件判断标准：(负数) - (正数) = 正数 or (正数) - (负数) = 负数；
 此范例符合(负数) - (正数) = 正数，所以 OV=1。

3.60 SUBF

SUBtract w from F

Syntax: SUBF f, d, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$
Operation: (f) - (W) → destination
Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: 将 f 缓存器的值减掉 W 累加器的值，并将结果放置 d。
 若 d = 0，则运算后的结果放到 W 累加器中；
 若 d = 1，则运算后的结果放到 f 缓存器中；
 若 a = 0，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
 若 a = 1，则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: SUBF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG=001H
 REG(080H)=001H
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=000H
 REG(080H)=001H
 C=DC=Z=1, N=OV=0

Remark: C, DC 皆未借位，所以 C=DC=1，执行结果为 0，所以 Z=1。

Example 2: SUBF REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG=001H
 REG(17FH)=080H
 C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=001H
 REG(17FH)=07FH
 C=OV=1, DC= N=Z=0

Remark: C 未借位，所以 C=1；DC 被借位，所以 DC=0；
 OV=1 条件判断标准：(负数) - (正数) = 正数 or (正数) - (负数) = 负数；
 此范例符合(负数) - (正数) = 正数，所以 OV=1。

3.61 SUBL

SUBtract w from Literal

Syntax: SUBL k

Operands: $0 \leq k \leq 255$

Operation: $K - (W) \rightarrow W$

Status Affected: C, DC, N, OV, Z

Description: 将常数 k 与 W 累加器的值相减并将结果放回 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: SUBL 001H

Before Instruction:

WREG=001H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=000H
C=DC=Z=1, N=OV=0

Remark: C, DC 皆未借位，所以 C=DC=1，执行结果为 0，所以 Z=1。

Example 2: SUBL 080H

Before Instruction:

WREG=001H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=07FH
C=OV=1, DC= N=Z=0

Remark: C 未借位，所以 C=1；DC 被借位，所以 DC=0；
OV=1 条件判断标准：(负数) - (正数) = 正数 or (正数) - (负数) = 负数；
此范例符合(负数) - (正数) = 正数，所以 OV=1。

Example 3: SUBL 07FH

Before Instruction:

WREG=0FFH
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=080H
DC=N=OV=1, C= Z=0

Remark: DC 未借位，所以 DC=1；C 被借位，所以 C=0；执行结果大于 127，所以 N=1
此范例符合(正数) - (负数) = 负数，所以 OV=1。

Example 4: SUBL 000H

Before Instruction:

WREG=001H
C=DC=N=OV=Z=0

After Instruction:

WREG=0FFH
N=1, C=DC=OV=Z=0

Remark: C, DC 均被借位，所以 C=DC=0；执行结果大于 127，所以 N=1。

3.62 SWPF

SWaP F

Syntax: SWPF f, d, a**Operands:** $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$ **Operation:** (f<3:0>) → destination<7:4>
(f<7:4>) → destination<3:0>**Status Affected:** None**Description:** 将 f 缓存器内的高 4 位值与低 4 位值做交换。
若 d = 0 · 则运算后的结果放到 W 累加器中；
若 d = 1 · 则运算后的结果放到 f 缓存器中；
若 a = 0 · 则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；
若 a = 1 · 则运算后的结果放到 BSR CN 缓存器所指定的 RAM 地址中。**Words:** 1**Cycles:** 1**Example 1:** SWPF REG, 1, 0**Before Instruction:**

WREG=001H

REG(080H)=05AH

After Instruction:

WREG=001H

REG(080H)=0A5H

3.63 TBLR

Table Read

Syntax: TBLR (*, *+)

Operands: *, or *+

Operation: # If (TBLR *)
(Program Memory (TBLPTRH, TBLPTRL)) → TBLDH, TBLDL,
TBLPTR (TBLPTRH, TBLPTRL) do not change.

If (TBLR *+)
(Program Memory (TBLPTRH, TBLPTRL)) → TBLDH, TBLDL,
(TBLPTR) +1 ->TBLPTR.

Status Affected: None

Description: TBLR 是一个读取程序内存内容的指令，多用在查表指令使用，目前它提供以下 2 种用法：

- TBLR *
以 TBLPTRH, TBLPTRL 寄存器数值为地址指针，读取对应的程序内存内容至 TBLD (TBLDH, TBLDL)寄存器中。
- TBLR *+
以 TBLPTRH, TBLPTRL 寄存器数值为地址指针，读取对应的程序内存内容至 TBLD (TBLDH, TBLDL)寄存器中，然后将地址指针自动加 1。

Words: 1

Cycles: 2

Example 1: TBLR *

Before Instruction:

TBLDH, TBLDL= 0123H
At TBLPTR=0017FFH
Address(0017FFH) = data (5678H)

After Instruction:

TBLDH, TBLDL= 5678H
TBLPTR=0017FFH

Remark: 取出 TBLPTR 地址处的 2 bytes 数据放回 TBLD (TBLDH, TBLDL) · TBLPTR 指标内容不变。

Example 2: TBLR *+

Before Instruction:

TBLDH, TBLDL= 0123H
At TBLPTR=0017FFH
Address(0017FFH) = data (5678H)

After Instruction:

TBLDH, TBLDL= 5678H
TBLPTR=001800H

Remark: 取出 TBLPTR 地址处的 2 bytes 数据放回 TBLD (TBLDH, TBLDL) · TBLPTR 指标内容+1。

3.64 TFSZ

Test F, Skip if Zero

Syntax: TFSZ f, a
Operands: $0 \leq f \leq 255$; $a \in (0, 1)$
Operation: skip if $f = 0$
Status Affected: None

Description: 假如 f 缓存器内的值等于 0 则跳过下一个指令 ;若 f 缓存器内的值不等于 0 则执行下一个指令。
 $a = 0$ or $a = 1$ 的设定须取决 f 缓存器位于 RAM 地址：
 若 $a = 0$ 则表示 f 缓存器存在于 080H 到 0FFH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=000H)。
 若 $a = 1$ 则表示 f 缓存器存在于 100H 到 17FH 所指定的 RAM 地址中(BSRCN=001H)。

Words: 1
Cycles: 1(2)(3)

Example 1: TFSZ REG, 0
 MVL 00FH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(080H)=000H

After Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(080H)=000H

Remark: f 缓存器的数值等于 0 所以跳过下一个指令。

Example 2: TFSZ REG, 1 (if BSRCN=001H)
 MVL 00FH
 NOP

Before Instruction:

WREG(02CH)=005H
 REG(170H)=001H

After Instruction:

WREG(02CH)=00FH
 REG(170H)=001H

Remark: f 缓存器数值不等于 0 所以程序继续往下执行。

3.65 XORF

eXclusive OR w with F

Syntax: XORF f, d, a

Operands: $0 \leq f \leq 255$; $d \in (0, 1)$; $a \in (0, 1)$

Operation: (W) XOR (f) \rightarrow destination

Status Affected: N, Z

Description: 将常数 k 与 W 累加器的值做逻辑互斥或(XOR)运算，并将结果放回 d 中。

若 $d = 0$ ，则运算后的结果放到 W 累加器中；

若 $d = 1$ ，则运算后的结果放到 f 缓存器中；

若 $a = 0$ ，则运算后的结果放到目前 RAM 地址中；

若 $a = 1$ ，则运算后的结果放到 BSRCN 缓存器所指定的 RAM 地址中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: XORF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=0AAH

REG(080H)=055H

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

REG(080H)=055H

N=1, Z=0

Remark: 执行结果大于 127，所以 N=1。XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

Example 2: XORF REG, 1, 1

Before Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

REG(170H)=0FFH

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

REG(170H)=000H

Z=1, N=0

Remark: 执行结果等于 0，所以 Z=1。XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

Example 3: XORF REG, 0, 0

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H

REG(080H)=000H

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H

REG(080H)=000H

Z=1, N=0

Remark: 执行结果等于 0，所以 Z=1。XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

3.66 XORL

eXclusive OR Literal with w

Syntax: XORL k

Operands: $0 \leq f \leq 255$

Operation: (W) XOR k \rightarrow W

Status Affected: N, Z

Description: 将常数 k 与 W 累加器的值做逻辑互斥或(XOR)的运算，并将结果放回 W 累加器中。

Words: 1

Cycles: 1

Example 1: XORL 055H

Before Instruction:

WREG(02CH)=0AAH

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

N=1, Z=0

Remark: 执行结果大于 127，所以 N=1。
XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

Example 2: XORL 0FFH

Before Instruction:

WREG(02CH)=0FFH

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H

Z=1, N=0

Remark: 执行结果等于 0，所以 Z=1。
XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

Example 3: XORL 000H

Before Instruction:

WREG(02CH)=000H

N=Z=0

After Instruction:

WREG(02CH)=000H

Z=1, N=0

Remark: 执行结果等于 0，所以 Z=1。
XOR: 两者同则结果为 0；两者不同则结果为 1。

4 修订纪录

以下描述本文件差异较大的地方，而标点符号与字形的改变不在此描述范围。

版本	页次	变更摘要
V01	ALL	初版发行
V02	ALL	修正格式
V03	-	删除 DAW 指令
V04	ALL	支持 H08C、H08D 指令说明。並與繁體文件同步