

INTEL 8085 gépi utasításkészlete

ADATMOZGATÓ UTASÍTÁSOK

MOV r1,r2

$(r1) \leftarrow (r2)$

Az **r2** regiszter tartalmát átírja az **r1** regiszterbe.

1 byte: 01DD DSSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

MOV r,M

$(r) \leftarrow ((H)(L))$

Az **r** regiszterbe átírja a **HL** tartalmával kijelölt memóriarekesz tartalmát.

1 byte: 01DD D110

2 gépi ciklus, 7 fázis, flag-eket nem állítja.

MOV M,r

$((H)(L)) \leftarrow (r)$

A **HL** tartalmával kijelölt memóriarekeszbe átírja az **r** regiszter tartalmát.

1 byte: 0111 0SSS

2 gépi ciklus, 7 fázis, flag-eket nem állítja.

MVI r,data

$(r) \leftarrow \text{data}$

Az **r** regiszterbe beírja az utasítás 2. byte-jában megadott adatot.

1. byte: 00DD D110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, flag-eket nem állítja.

MVI M,data

$((H)(L)) \leftarrow \text{data}$

A **HL** tartalmával kijelölt memóriarekeszbe beírja az utasítás 2. byte-jában megadott adatot.

1. byte: 0011 0110

2. byte: data

3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

LXI rp, data16

$(rh) \leftarrow 3.\text{byte}, (rl) \leftarrow 2.\text{byte}$

A kijelölt **rp** regiszterpárba beírja az utasítás 2. és 3. byte-jában megadott adatot (**data16**).

1. byte: 00RP 0001

2. byte: adat (**data16**) felső byte

3. byte: adat (**data16**) alsó byte

3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

LDA addr

$(ACC) \leftarrow ((3.\text{byte})(2.\text{byte}))$

Az utasítás 3. és 2. byte-jában megadott című memóriarekesz

(**addr**) tartalmát beírja az **ACC**-be.

1. byte: 0011 1010

2. byte: cím (**addr**) alsó byte

3. byte: cím (**addr**) felső byte

4 gépi ciklus, 13 fázis, flag-eket nem állítja.

STA addr

$((3.\text{byte})(2.\text{byte})) \leftarrow (ACC)$

Az **ACC** tartalmát beírja az utasítás 3. és 2. byte-jában megadott című (**addr**) memóriarekeszbe.

1. byte: 0011 0010

2. byte: cím (**addr**) alsó byte

3. byte: cím (**addr**) felső byte

4 gépi ciklus, 13 fázis, flag-eket nem állítja.

LHLD addr

$(L) \leftarrow ((3.\text{byte})(2.\text{byte}))$

$(H) \leftarrow ((3.\text{byte})(2.\text{byte})+1)$

Az utasításban megadott című (**addr**) memóriaszó, vagyis két byte tartalmát átmásolja a **HL** regiszterpárba.

1. byte: 0010 1010

2. byte: cím (**addr**) alsó byte

3. byte: cím (**addr**) felső byte

5 gépi ciklus, 16 fázis, flag-eket nem állítja.

SHLD addr

$((3.\text{byte})(2.\text{byte})) \leftarrow (L)$

$((3.\text{byte})(2.\text{byte})+1) \leftarrow (H)$

A **HL** regiszterpár tartalmát átmásolja az utasításban megadott című (**addr**) memóriaszóba, vagyis 2 memóriabyte-ba.

1. byte: 0010 0010

2. byte: cím (**addr**) alsó byte

3. byte: cím (**addr**) felső byte

5 gépi ciklus, 16 fázis, flag-eket nem állítja.

LDAX rp

$(A) \leftarrow ((rp))$

Az **rp** regiszterpár tartalmával megcímezett memóriabyte-ot

átmásolja az **ACC**-be. Csak a **BC** és a **DE** regiszterpár jelölhető ki.

1. byte: 00RP 1010

2 gépi ciklus, 7 fázis, flag-eket nem állítja.

STAX rp

$((rp)) \leftarrow (ACC)$

Az **rp** regiszterpár tartalmával megcímezett memóriabyte-ba

másol-ja az **ACC**-t. Csak a **BC** és **DE** regiszterpár jelölhető ki.

1. byte: 00RP 0010

2 gépi ciklus, 7 fázis, flag-eket nem állítja.

XCHG $(H) \leftrightarrow (D), (L) \leftrightarrow (E)$ Megcseréli a **HL** és a **DE** regiszterpárok tartalmát.

1. byte: 1110 1011

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

ARITMETIKAI UTASÍTÁSOK**ADD r** $(A) \leftarrow (A) + (r)$ Az **ACC**-be írja az **ACC** és az **r** regiszter tartalmának összegét.

1. byte: 1000 0SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC -t.

ADD M $(A) \leftarrow (A) + ((H)(L))$ Az **ACC**-be írja az **ACC** és a **HL** által kijelölt memóriabyte tartalmának összegét.

1. byte: 1000 0110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC -t.

ADI data $(A) \leftarrow (A) + \text{data}$ Az **ACC**-be írja az **ACC** tartalmának és az utasítás 2. byte-jának (**data**) összegét.

1. byte: 1100 0110

2. byte: data

2 ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

ADC r $(A) \leftarrow (A) + (r) + \text{CY}$ Az **ACC**-be írja az **ACC** és az **r** regiszter tartalmának és **CY** flag összegét.

1. byte: 1000 1SSS

1 ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

ADC M $(A) \leftarrow (A) + ((H)(L)) + \text{CY}$ Az **ACC**-be írja az **ACC** és a **HL** regiszterpár tartalmával kijelölt memóriabyte és a **CY** összegét.

1. byte: 1000 1110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

ACI data $(A) \leftarrow (A) + \text{data} + \text{CY}$ Az **ACC**-be írja az **ACC** tartalmának, az utasítás 2. byte-jának (**data**), és a **CY** összegét.

1. byte: 1100 1110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t

SUB r $(A) \leftarrow (A) - (r)$ Az **ACC**-be írja az **ACC** és a kijelölt **r** regiszter tartalmának különbségét.

1. byte: 1001 0SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

SUB M $(A) \leftarrow (A) - ((H)(L))$ Kivonja az **ACC** tartalmából a **HL** regiszterpár tartalmával kijelölt memóriabyte tartalmát, a különbségét az **ACC**-ba írja.

1. byte: 1001 0110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

SUI data $(A) \leftarrow (A) - \text{data}$ Az **ACC**-ba írja az **ACC** tartalmának és az utasítás 2. byte-jának (**data**) különbségét.

1. byte: 1101 0110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t

SBB r $(A) \leftarrow (A) - (r) - \text{CY}$ Az **ACC** tartalmából kivonja a **r** regiszter tartalmát és **CY**-t, a különbséget az **ACC**-ba írja.

1. byte: 1001 1SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

SBB M $(A) \leftarrow (A) - ((H)(L)) - \text{CY}$ Az **ACC** tartalmából kivonja a **HL** regiszterpár tartalmával kijelölt memóriabyte-ot és a **CY**-t, a különbséget az **ACC**-ba írja.

1. byte: 1001 1110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

SBI data $(A) \leftarrow (A) - \text{data} - \text{CY}$ Az **ACC** tartalmából kivonja az utasítás 2. byte-ját (**data**) és a **CY**-különbséget az **ACC**-ba írja.

1. byte: 1101 1110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

INR r $(r) \leftarrow (r) + 1$ Egyel megnöveli a **r** regiszter tartalmát. Csak a **CY** flag nem változik meg.

1. byte: 00DD D100

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,AC-t.

INR M $((H)(L)) \leq ((H)(L)) + 1$

Egytel megnöveli a **HL** regiszterpár tartalmával kijelölt memóriarekesz tartalmát. Csak a **CY** flag nem változik meg.

1. byte: 0011 0100

3 gépi ciklus, 10 fázis, állítja a Z,S,P,AC-t.

DCR r $(r) \leq (r) - 1$

Egytel csökkenti az **r** regiszter tartalmát. Csak a **CY** flag nem változik meg.

1. byte: 00DD D101

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,AC-t.

DCR M $((H)(L)) \leq ((H)(L)) - 1$

Egytel csökkenti a **HL** regiszterpár tartalmával kijelölt memória-byte tartalmát. Csak a **CY** flag nem változik meg.

1. byte: 0011 0101

3 gépi ciklus, 10 fázis, állítja a Z,S,P,AC-t.

INX rp $((rh)(rl)) \leq ((rh)(rl)) + 1$

A **rp** regiszterpár tartalmát egytel növeli. Flag-eket nem állítja.

1. byte: 00RP 1011

1 gépi ciklus, 6 fázis, flag-eket nem állítja.

DCX rp $((rh)(rl)) \leq ((rh)(rl)) - 1$

Egytel csökkenti a **rp** regiszterpár tartalmát. Flag-eket nem állítja.

1. byte: 00RP 1011

1 gépi ciklus, 6 fázis, flag-eket nem állítja.

DAD rp $(H)(L) \leq (H)(L) + (rh)(rl)$

A **HL** regiszterpár tartalmához hozzáadja a kijelölt **rp** regiszterpár tartalmát, és az eredményt a **HL**-be írja vissza. Csak a **CY** flag változik, a legfelső helyértékről származó átviteltől függően..

1. byte: 00RP 1001

3 gépi ciklus, 10 fázis, állítja a CY flag-et.

DAA $(A)_{bcd} \leq (A)_{bin}$

A BCD számok bináris összeadásából származó **ACC** tartalmat átalakítja BCD kódba (két lépéses 6-korrekció)

1. byte: 0010 0111

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

LOGIKAI UTASÍTÁSOK**ANA r** $(A) \leq (A) \text{ ÉS } (r)$

Az **ACC** és az **r** regiszter tartalmának logikai **ÉS** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=1**.

1. byte: 1010 0SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

ANA M $(A) \leq (A) \text{ ÉS } ((H)(L))$

Az **ACC** és a **HL** tartalmával kijelölt memóriabyte logikai **ÉS** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=1**.

1. byte: 1010 0110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t

ANI data $(A) \leq (A) \text{ ÉS } \text{data}$

Az **ACC** tartalmának és az utasítás 2. byte-jának (**data**) logikai **ÉS** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=1**.

1. byte: 1110 0110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

XRA r $(A) \leq (A) \text{ KIZÁRÓVAGY } (r)$

Az **ACC** és az **r** regiszter tartalmának **KIZÁRÓ VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **A=0**.

1. byte: 1010 1SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t

XRA M $(A) \leq (A) \text{ KIZÁRÓVAGY } ((H)(L))$

Az **ACC** és a **HL** tartalmával kijelölt memóriabyte **KIZÁRÓ VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=0**

1. byte: 1010 1110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

XRI data $(A) \leq (A) \text{ KIZÁRÓVAGY } \text{data}$

Az **ACC** és az utasítás 2. byte-jának **KIZÁRÓ VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=0**.

1. byte: 1110 1110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

ORA r $(A) \leq (A) \text{ VAGY } (r)$

Az **ACC** és az **r** regiszter tartalmának **VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=0**.

1. byte: 1011 0SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

ORA M

$(A) \leq (A)$ **VAGY** $((H)(L))$

Az **ACC** és a **HL** tartalmával kijelölt memóriabyte **VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=0**.

1. byte: 1011 0110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

ORI data

$(A) \leq (A)$ **VAGY** data

Az **ACC** és az utasítás 2. byte-jának (**data**) **VAGY** kapcsolatát visszaírja az **ACC**-ba. Mindig **CY=0**, és **AC=0**.

1. byte: 1111 0110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

CMP r

$(A) - (r)$

Kivonja az **ACC**-ból az **r** regiszter tartalmát és a flag-eket állítja.

Z=1, ha $(A) = (r)$ és **CY=1**, ha $(A) < (r)$.

1. byte: 1011 1SSS

1 gépi ciklus, 4 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

CMP M

$(A) - ((H)(L))$

Kivonja az **ACC**-ból a **HL** tartalmával kijelölt memóriabyte-ot és beállítja a flag-eket. **Z=1**, ha $(A) = ((H)(L))$ és **CY=1**, ha

$(A) < ((H)(L))$.

1. byte: 1011 1110

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t.

CPI data

$(A) - data$

Kivonja az **ACC**-ból az utasítás 2. byte-ját (**data**) és beállítja a flag-eket. **Z=1**, ha $(A) = data$ és **CY=1**, ha $(A) < data$.

1. byte: 1111 1110

2. byte: data

2 gépi ciklus, 7 fázis, állítja a Z,S,P,CY,AC-t.

RLC

$(An+1) \leq (An)$, $(A0) \leq (A7)$, $CY \leq (A7)$

Az **ACC** tartalmát körbe lépteti balra. A 7. bit átíródik a **CY**-ba és a 0. bitbe is. Csak a **CY** flag változhat.

1. byte: 0000 0111

1 gépi ciklus, 7 fázis, csak a **CY**-t állítja.

RRC

$(An) \leq (An+1)$, $(A7) \leq (A0)$, $CY \leq (A0)$

Az akkumulátor tartalmát körbe lépteti jobbra. A 0. bit beíródik a **CY**-ba és a 7. bitbe is. Csak a **CY** flag változhat.

1. byte: 0000 1111

1 gépi ciklus, 4 fázis, csak a **CY**-t állítja.

RAL

$(An+1) \leq (An)$, $CY \leq (A7)$, $(A0) \leq CY$

Az **ACC** és a **CY** tartalmát balra lépteti körbe, a **CY**-on keresztül. A **CY** a 0. bitbe, a 7. bit a **CY**-ba íródik át. Csak **CY** flag változhat.

1. byte: 0001 0111

1 gépi ciklus, 4 fázis, csak a **CY**-t állítja.

RAR

$(An) \leq (An+1)$, $(A7) \leq CY$, $CY \leq (A0)$

Az **ACC** és a **CY** tartalmát jobbra lépteti körbe, a **CY**-on keresztül. A **CY** a 7. bitbe, a 0. bit a **CY**-ba íródik át. Csak **CY** flag változhat.

1. byte: 0001 1111

1 gépi ciklus, 4 fázis, csak a **CY**-t állítja.

CMA

$(A) \leq \text{NOT}(A)$

Az **ACC** tartalmát bitenként megnegálja.

1. byte: 0010 1111

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

CMC

$CY \leq \text{NOT} CY$

A **CY** flag-et megnegálja.

1. byte: 0011 1111

1 gépi ciklus, 4 fázis, csak **CY**-t állítja.

STC

$CY \leq 1$

Logikai 1-be állítja a **CY** flag-et.

1. byte: 0011 0111

1 gépi ciklus, 4 fázis, csak **CY**-t állítja.

UGRÓ UTASÍTÁSOK

Feltételek megadása:

mnem. kód	flag érték	opkód CCC
NZ	Z=0	000
Z	Z=1	001
NC	CY=0	010
C	CY=1	011
PO	P=0	100
PE	P=1	101
P	S=0	110
M	S=1	111

JMP addr
 $(PC) \leftarrow ((\text{byte3})(\text{byte2}))$

Feltétel nélkül az utasításban megadott címen (**addr**) folytatja a programvégrehajtást.

1. byte: 1100 0011
 2. byte: addr alsó byte
 3. byte: addr felső byte
- 3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

Jcond addr

ha **cond**=IGAZ, akkor $(PC) \leftarrow ((\text{byte3})(\text{byte2}))$

Ha az utasításban megadott feltétel teljesül, akkor az utasításban megadott címen (**addr**), egyébként a **Jcond** utáni utasításon folytatja a programvégrehajtást. Az utasítás végrehajtási ideje lerövidül, ha a feltétel nem teljesül.

1. byte: 11CC C010
 2. byte: addr alsó byte
 3. byte: addr felső byte
- 2/3 ciklus, 7/10 fázis, flag-eket nem állítja.

CALL addr
 $((SP)-1) \leftarrow (PC_{\text{felső}})$
 $((SP)-2) \leftarrow (PC_{\text{alsó}})$
 $(SP) \leftarrow (SP)-2$
 $(PC) \leftarrow ((\text{byte3})(\text{byte2}))$

Feltétel nélküli szubrutinhívás, amely először kimenteti a stack-be a **CALL** utáni utasítás címét majd a szubrutin-kezdőcímmel (**addr**) felülírja a **PC**-t és kettővel csökkenti a **SP** tartalmát.

1. byte: 1100 1101
 2. byte: addr alsó byte
 3. byte: addr felső byte
- 5 gépi ciklus, 18 fázis, flag-eket nem állítja

Ccond addr

ha **cond**=IGAZ, akkor

 $((SP)-1) \leftarrow (PC_{\text{felső}})$
 $((SP)-2) \leftarrow (PC_{\text{alsó}})$
 $(SP) \leftarrow (SP)-2$
 $(PC) \leftarrow ((\text{byte3})(\text{byte2}))$

Feltételes szubrutinhívás, amelynek eredménye a **CALL** utasítás eredményével azonos, ha a feltétel teljesül, egyébként a **Ccond** utáni utasításon folytatódik a programvégrehajtás. A végrehajtási idő lerövidül, ha a feltétel nem teljesül.

1. byte: 11CC C100
 2. byte: addr alsó byte
 3. byte: addr felső byte
- 2/5 ciklus, 9/18 fázis, flag-eket nem állítja.

RET
 $(PC_{\text{alsó}}) \leftarrow ((SP))$
 $(PC_{\text{felső}}) \leftarrow ((SP)+1)$
 $(SP) \leftarrow (SP)+2$

Feltétel nélküli visszatérés szubrutinból a meghívó **CALL** tip. utasítás utáni utasításra mutató, a stack-be kimentett visszatérési címre. A stack-ből visszaolvasott cím felülírja a **PC**-t, a **SP** kettővel megnő.

1. byte: 1100 1001
- 3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

Rcond

ha **cond**=IGAZ, akkor

 $(PC_{\text{alsó}}) \leftarrow ((SP))$
 $(PC_{\text{felső}}) \leftarrow ((SP)+1)$
 $(SP) \leftarrow (SP)+2$

Feltételes visszatérés szubrutinból. Ha az utasításban megadott feltétel teljesül akkor a szubrutint meghívó **CALL** tip. utasítás utáni utasításra mutató, a stack-be kimentett visszatérési címen folytatódik a programvégrehajtás, egyébként az **Rcond** utáni utasításon. A stack-ből visszaolvasott cím felülírja a **PC**-t, a **SP** kettővel megnő. A végrehajtási idő függ a feltétel teljesülésétől.

1. byte: 11CC C000
- 1/3 gépi ciklus, 6/12 fázis, flag-eket nem állítja.

RST n
 $((SP)-1) \leftarrow (PC_{\text{felső}})$
 $((SP)-2) \leftarrow (PC_{\text{alsó}})$
 $(SP) \leftarrow (SP)-2$
 $(PC) \leftarrow 8 * n$ (ahol $n=0,1,2,\dots,7$)

Egy byte-os szubrutinhívó utasítás, a szubrutin kezdőcíme az utasításban megadott **n** (a műveleti kód **NNN** bitjeinek decimális értéke) szám nyolcszorosa (decimális 0, 8, ..48, 56 mivel $n < 8$).

1. byte: 11NN N111
- 3 gépi ciklus, 12 fázis, flag-eket nem állítja.

PCHL
 $(PC_{\text{felső}}) \leftarrow (H)$
 $(PC_{\text{alsó}}) \leftarrow (L)$

Az utasítás átírja a **HL** regiszterpár tartalmát a **PC**-be, így a programvégrehajtás a **HL**-ben tárolt címen folytatódik.

1. byte: 1110 1001
- 1 gépi ciklus, 6 fázis, flag-eket nem állítja.

Stack, I/O és vezérlő utasítások**PUSH rp**
 $((SP)-1) \leftarrow (rp_{\text{felső}})$
 $((SP)-2) \leftarrow (rp_{\text{alsó}})$
 $(SP) \leftarrow (SP)-2$

Az kijelölt **rp** regiszterpár (**SP** nem lehet !) tartalmát kimenteti a stack-be, a **SP**-t kettővel csökkenti.

1. byte: 11RP 0101

3 gépi ciklus, 12 fázis, flag-eket nem állítja

PUSH PSW

$((SP)-1) \leq (A)$

$((SP)-2) \leq (\text{flag_byte})$

$(SP) \leq (SP)-2$

A **(SP)**-1 címre az **ACC** tartalmát, a **(SP)**-2 címre a flag-ekből képzett byte-ot menti ki. A **SP**-t kettővel csökkenti.

Flag_byte:

D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0
S	Z	X	AC	X	P	X	CY

ahol X=közömbös

1. byte: 1111 0101

3 gépi ciklus, 12 fázis, flag-eket nem állítja.

POP rp

$(\text{rp_alsó}) \leq ((SP))$

$(\text{rp_felső}) \leq ((SP)+1)$

$(SP) \leq (SP)+2$

A **SP** által kijelölt két memóriabyte tartalmát (stack-be ki-mentett érték) átírja a kijelölt **rp** regiszterpárba. A **SP**-t kettővel megnöveli.

1. byte: 11RP 0001

3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

POP PSW

$(\text{flag_byte}) \leq ((SP))$

$(A) \leq ((SP)+1)$

A stack-ből (amelyet a **SP** elölt ki) visszaállítja a flag-ek, valamint az **ACC** tartalmát. A **SP**-t kettővel megnöveli.

1. byte: 1111 0001

3 gépi ciklus, 10 fázis, állítja Z,S,P,CY,AC-t

XTHL

$(L) \leq > ((SP))$

$(H) \leq > ((SP)+1)$

Megcseréli a **HL** regiszterpár és a stack 2 legfelső byte-jának (**SP** jelöli ki) tartalmát. A **SP** nem változik.

1. byte: 1110 0011

5 gépi ciklus, 16 fázis, flag-eket nem állítja.

SPHL

$(SP) \leq (H)(L)$

A **HL** regiszterpár tartalmát közvetlenül átírja a **SP**-be.

1. byte: 1111 1001

1 gépi ciklus, 6 fázis, flag-eket nem állítja.

IN port

$(A) \leq \text{input port}$

Az **ACC**-ba írja az utasításban megadott című bemeneti port-ról beolvasott byte-ot.

1. byte: 1101 1011

2. byte: port

3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

OUT port

$\text{output port} \leq (A)$

Az **ACC** tartalmát kiviszi az utasításban megadott című kimeneti portra.

1. byte: 1101 0011

2. byte: port

3 gépi ciklus, 10 fázis, flag-eket nem állítja.

EI

$\text{INTE FF} \leq 1$

A megszakítás elfogadása engedélyezett lesz az **EI** utáni utasítás végrehajtása után.

1. byte: 1111 1011

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

DI

$\text{INTE FF} \leq 0$

A megszakításkérés elfogadása letiltottá válik közvetlenül a **DI** utasítás végrehajtása után. Az utasítás végrehajtása közben nem figyel a megszakításkéréseket.

1. byte: 1111 0011

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

HLT

A CPU HALT állapotba kerül a **HLT** végrehajtása közben kiadott 2. ALE impulzus után (2. gépi ciklus elején).

1. byte: 0111 0110

1.5 gépi ciklus, 5 állapot, flag-eket nem állítja.

NOP

Üres utasítás bármely adat megváltozása vagy művelet nélkül.

1. byte: 0000 0000

1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

RIM

$(A) \leq \text{megszakítás maszk}$

Az utasítás az **ACC**-ba olvassa az alábbi információkat:

A0: RST5.5 maszkbitje (ha 1, akkor tiltott)

A1: RST6.5 maszkbitje (ha 1, akkor tiltott)

A2: RST7.5 maszkbitje (ha 1, akkor tiltott)

A3: INTE FF (általános megszakít. engedélyezés)

A4: megszakításkérés az RST5.5-ön

A5: megszakításkérés az RST6.5-ön
A6: megszakításkérés az RST7.5-ön
A7: SID bemenetről (soros adatbemenet) beolvasott érték
 1. byte: 0010 0000
 1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

SIM

Az utasítás **előtt** betöltött **ACC** tartalom alapján beállítja a megszakítás-maszkokat és a **SOD** soros adatkimenetet.
A3=1 engedélyezi a maszkbeállítást az **A0,A1,A2** biteken
A0=1 és **A3=1** letiltja az RST5.5 megszakítást,
A1=1 és **A3=1** letiltja az RST6.5 megszakítást,
A2=1 és **A3=1** letiltja az RST7.5 megszakítást,
A4=1 törli az RST7.5 tároló flip-flopot,
A5: közömbös
A6=1 engedélyezi a SOD kimenet beállítását,
A7 => SOD, ha **A7=1**.
 1. byte: 0011 0000
 1 gépi ciklus, 4 fázis, flag-eket nem állítja.

JELÖLÉSEK

bitek sorszámozása: 7 = byte legfelső helyértéke
 0 = byte legkisebb helyértéke
 (..) : regiszter, regiszterpár, vagy memória tartalma
 A, ACC : 8 bites akkumulátor
 addr : 16 bites memóriacím
 data : 8 bites adat
 data16 : 16 bites adat
 byte2 : utasítás 2. byte-ja
 byte3 : utasítás 3. byte-ja
 port : kiviteli vagy beviteli port 8 bites közvetlen címe
 r, r1, r2 : az A,B,C,D,E,H,L 8 bites regiszter
 (jelölésük a mnemonikban: A B C D E H L)
 rp : a BC, DE, HL, SP 16 bites regiszterpár
 (jelölésük a mnemonikban: B D H SP)
 DDD,SSS: regiszterkijelölő bitkombináció az utasításkódban
 111 => A
 000 => B
 001 => C
 010 => D
 011 => E
 100 => H
 101 => L
 RP : regiszterpárt kijelölő bitkombináció az utasításban

00 => BC
 01 => DE
 10 => HL
 11 => SP
 PC : 16 bites programszámláló
 SP : 16 bites stack pointer
 Ai : az akkumulátor i-edik bitje
 Z,S,P,CY,AC: flag-ek
 Z => zero flag
 S => előjel (sign) flag
 P => páratlan paritás flag
 CY => átvitel (carry) flag
 AC => segédátvitel (auxiliary carry) flag
 <= , = > : egyirányú adatmozgatás iránya
 <=> : kétirányú adatcsere
 NNN : 3bites kombináció, amely 0..7 közötti számot jelöl
 n : az NNN kombinációval decimális szám