

Számítógép architektúrák

- Számítógépek felépítése
- Digitális adatábrázolás
- Digitális logikai szint
- Mikroarchitektúra szint
- Gépi utasítás szint
- Operációs rendszer szint
- **Assembly nyelvi szint**
- Probléma orientált (magas szintű) nyelvi szint
- Perifériák

Operandus megadás

- **Közvetlen operandus** (immediate operand): Az operandus megadása az utasításban:
`MOV (37 , EAX) ;`
- **Regiszter címzés** (register addressing): Assemblyben általában a nevükkel hivatkozunk a regiszterekre. (Gépi kódban viszont mindig számokkal --- éppúgy, mint a direkt címzésnél.)
- **Direkt címzés** (direct addressing): A memóriacím megadása az operandusban. Az utasítás mindig ugyanazt a címet használja. Az operandus értéke változhat, de a címe nem (fordításkor ismert kell legyen!).
`MOV ([$AB56 _ 1200] , EAX) ; ADD (x , EAX) ;`

- **Regiszter-indirekt címzés** (register indirect addressing): A címrészen valamelyik regisztert adjuk meg, de a megadott regiszter nem az operandust tartalmazza, hanem azt a **memóriacímet**, amely az operandust tartalmazza (**mutató - pointer**). Rövidebb és a cím változtatható.

```
MOV ( &x , EBX ) ; . . . ; MOV ( [ EBX ] , EAX ) ;
```

Önmódosító program (Neumann): Ma már kerülendő (cache problémák!), pl. regiszter-indirekt címzéssel kikerülhetjük.

Pl.: a 100 szóból álló **A** tömb elemeinek összeadása
(egy elem 4 bájt), ~ **5.18. ábra.** (átírva Pentiumra)

```
MOV    (0, EAX) ; // gyűjtsük az eredményt EAX-ben,  
        // kezdetben ez legyen 0.
```

```
MOV    (&A, EBX) ; // az A tömb címe
```

```
MOV    (&A+400, ECX) ; // a tömb utáni első cím
```

```
c: ADD  ([EBX], EAX) ; // regiszter-indirekt címzés a  
        // tömb aktuális elemének elérésére
```

```
ADD    (4, EBX) ; // EBX tartalmát növeljük 4-gyel
```

```
CMP    (EBX, ECX) ; // végeztünk?
```

```
JB     c ; // ugrás a C címkéhez, ha nem
```

```
...    // kész az összegzés
```

Indexelt címzés (indexed addressing): Egy eltolási érték (offset) és egy (index) regiszter tartalmának összege lesz az operandus címe, **5.19-20. ábra.** (átírva Pentiumra)

```
MOV    (0, EAX) ; // gyűjtsük az eredményt EAX-ben,  
        // kezdetben ez legyen 0.
```

```
MOV    (0, ECX) ; // az index kezdő értéke
```

```
MOV    (100, EBX) ; // a tömb mérete
```

```
c: ADD  (A[ECX*4], EAX) ; // indexelt címzés a  
        // tömb aktuális elemének elérésére
```

```
ADD    (1, ECX) ; // ECX tartalmát növeljük 1-gyel
```

```
CMP    (ECX, EBX) ; // végeztünk?
```

```
JB     c ; // ugrás a C címkéhez, ha nem
```

```
...    // kész az összegzés
```

- **Bázisindex címzés** (based-indexed addressing): Egy eltolási érték (offset) és két (egy bázis és egy index) regiszter tartalmának összege lesz az operandus címe. Ha **EBX** *A* címét tartalmazza, akkor

```
C:      ADD (A [ECX*4] , EAX) ; //
```

helyett a

```
C:      ADD ( [EBX+ECX*4] , EAX) ; //
```

utasítás is írható.

- **Verem címzés** (stack addressing): Az operandus a verem tetején van. Nem kell operandust megadni az utasításban. (Pl. az **IJVM IADD** utasítása.)

Az Intel 8086/8088 társzervezése

A memória byte szervezésű.

Egy byte 8 bitből áll. word, double word.

Byte sorrend: Little Endian (LSBfirst).

A negatív számok 2-es komplementum kódban.

Szegmens, szegmens cím

a szegmensen belüli „relatív” cím, logikai cím, virtuális cím, OFFSET, displacement, eltolás, Effective Address (EA)

fizikai cím (Address)

Az Intel 8086/8088 üzemmódjai

valós (real)

védett (protected)

szegmens cím

szegmens regiszter



szegmens regiszter

page tábla elem

tartalma * 16



szegmens kezdőcíme

fizikai cím =

szegmens kezdőcíme + szegmens belüli cím

Az Intel 80x86 CPU regiszterei

- Általános célú regiszterek
- Speciális regiszterek
 - alkalmazások számára hozzáférhető
 - STATUS/Flag regiszter (SR, Flags, F, EF)
 - (Utasítás számláló (IP, EIP))
 - operációs rendszer (ill. a vezérlő) számára fenntartott
- szegmens regiszterek
 - CS: Kód
 - SS: Verem
 - DS: Adat
 - ES, FS, GS: Extra adat

Az Intel 80x86 CPU általános regiszterei

- 8 bites regiszterek
 - **AL, AH, BL, BH, CL, CH, DL, DH**
- 16 bites regiszterek
 - **AX, BX, CX, DX, SI, DI, BP, SP**
- 32 bites regiszterek
 - **EAX, EBX, ECX, EDX, ESI, EDI, EBP, ESP**
- Átfedés van közöttük:
 - **AX=EAX%65536=256*AH+AL** , **BX, CX, DX**
 - **SI=ESI%65536** , **DI, BP, SP**
- „jelentés” a név mögött:
 - AX=Accumulator, BX=Base register,
CX=Counter register, DX=Data register,
SI=Source Index, DI=Destination Index
BP=Base Pointer, SP=Stack Pointer (EZEKET NE HASZNÁLD!)
 - AL=Accumulator Low, AH=Accumulator High, stb...
 - EAX=Extended Accumulator, stb...

A flag regiszter

Egyedi „zászlók” - logikai változók - gyűjteménye

- **Állapot jelzők**
 - bit-0: **CF** - **C**arry - átvitel / előjel nélküli túlcsordulás
 - bit-2: **PF** - **P**arity - párosság
 - bit-4: **AF** - **A**uxiliary carry - közbenső átvitel
 - bit-6: **ZF** - **Z**ero - zéró
 - bit-7: **SF** - **S**ign - előjel
 - bit-B: **OF** - **O**verflow - Előjeles Túlcsordulás
- **Vezérlő bitek**
 - bit-8: **TF** - **T**race - nyomkövető
 - bit-9: **IF** - **I**nterrupt enable - Megszakítás engedélyezés
 - bit-A: **DF** - **D**irection - Irány jelző

----ODIT.SZ-A-P-C

Címzés módok (operandusok megadási módjai)

1: konstans, azonnali	MOV(54,AL); ADD(\$54,AL);
2: regiszter	MOV(54,AL); SUB(BH,AL);
– Memória címzések:	
3: direkt, közvetlen	MOV(AX,[AF4D]); MOV(valt,AX);
4: regiszter indirekt	MOV([EAX],EAX); ADD(34,[EBX]);
5: bázis relatív	MOV([EBX+23],BL); MUL(valt[ESI]);
5: indexelt	MOV([\$AD34+ECX*2],AX);MUL(v[esi*2])
7: bázisrelatív indexelt	MUL(v[EBX+ECX*2])

HLA: MOV(\$54,AL)

MASM: MOV AL,54H

Direkt memória címzés: a címrészen az operandus logikai címe (eltolás, displacement)

MOV AX, SZO ; AX új tartalma SZO tartalma

MOV AL, KAR ; AL új tartalma KAR tartalma

Valahol a **DS** által mutatott szegmensben:

SZO DW 1375H

KAR DB 3FH

(DS:SZO) illetve (DS:KAR)

MOV AX, KAR ; szintaktikailag hibás

MOV AL, SZO ; szintaktikailag hibás

MOV AX, WORD PTR KAR ; helyes, de ...

MOV AL, BYTE PTR SZO ; helyes, de ...

MOV((type byte SZO),AL);//HLA esetén (típus kényszerítés)

Program terület címzés (16 ill. 32 bites módban)

Automatikus szegmens regiszter: CS

A végrehajtandó utasítás címe: (CS:IP) (CS:EIP)

Egy utasítás végrehajtásának elején:

$IP = IP + \text{az utasítás hossza. (EIP = EIP + hossz)}$

- **IP relatív címzés:**

$IP = IP + \text{az előjeles közvetlen operandus}$
($EIP = EIP + \text{az előjeles közvetlen operandus}$)

- **Direkt utasítás címzés:** Az operandus annak az utasításnak a címe, ahova a vezérlést átadni kívánjuk.

Közeli (NEAR): $EIP \leftarrow$ a 16 (32) bites operandus

Távoli (FAR): (CS:EIP) \leftarrow a 32 (48) bites operandus.

CALL VALAMI; az eljárás típusától függően
; NEAR vagy FAR

- **Indirekt utasítás címzés:** Bármilyen adat címzési móddal megadott szóban vagy dupla szóban tárolt címre történő vezérlés átadás. Pl.:

JMP AX ; ugrás az AX-ben tárolt címre

JMP [BX] ; ugrás a (DS:BX) által címzett
; szóban tárolt címre.

JMP FAR [BX] ; ugrás a (DS:BX) által
; címzett dupla szóban tárolt címre.

JMP(EAX);

JMP([EBX]);

Linux/Windows (HLA) : Nincs Távoli ugrás/eljárás

Az utasítások szerkezete

<i>prefixum</i>	<i>operációs kód</i>	<i>címzési mód</i>	<i>Operandus(ok)</i>
0 - 2 byte	1 byte	0 - 2 byte	0 - 8 byte

- **Prefixum:**
 - utasítás (ismétlés / LOCK),
 - explicit szegmens megadás: **MOV AX, CS:S** ; S nem a DS-ben, hanem CS-ben van,
 - Cím méret módosítás (16/32 bit)
 - Operandus méret módosítás (16/32 bit)
- **Operációs kód:** szimbolikus alakját mnemonic-nak nevezzük
- **Címzési mód:** hogyan kell az operandust értelmezni
 - **Mod-r/m byte**
 - **SIB byte**
- **Operandus:** mivel kell a műveletet elvégezni
 - Memória cím / eltolás
 - Azonnali operandus – konstans

A gépi kód (ADD utasítás néhány formája)

- **%000000_d_w %mm_reg_r/m [SIB] [DISP vagy disp]**
%000000 -> ADD ; d -> melyik a forrás ;
w -> operandus méret (16bit: 1-2; 32bit 1-4)
mm -> mod (0-1-2: memória, 3 regiszter)
regiszter:
8 bit: AL, CL, DL, BL, AH, CH, DH, CH
16 bit: AX, CX, DX, BX, SP, BP, SI, DI
32 bit: EAX, ECX, EDX, EBX, ESP, EBP, ESI, EDI
r/m, ha memória: DISP+
16bit: **BX+SI, BX+DI, BP+SI, BP+DI, SI, DI, BP, BX**
Kivétel: Ha mm=0 és r/m=5 ==> (BP helyett csak) DISP
32bit: **EAX, ECX, EDX, EBX, ESP, EBP, ESI, EDI**
mod<11 és r/m=4 --> **SIB byte**: %sk_ind_bas
mod=00 és r/m=5 --> 32-bites eltolas (DISP)
- **%100000_s_w %mm_000_r/m [SIB] [DISP vagy disp] data**
s --> adat előjelkiterjesztése (1byte-ról „méretre”)
- **%0000010_w data (data)**
ADD(kons,AL); ADD(kons,AX); ADD(kons,EAX);

Adatmozgató utasítások (Minden flag változatlan)

- `MOV(forrás,cél); //Nincs (m,m), (sr,sr), (k,sr)`
- `MOVSX(forrás,cél_reg);MOVZX(forrás,cél_reg)`
- `XCHG(m/r,m/r); // azonos méret, NINCS m,m`
- `XLAT; // MOV([EBX+AL],AL)`
- `LEA(mem,cél_reg32); // "=" MOV(&mem,cél_reg32)`
- `LAHF; SAHF; // Load, Save az AH szempontjából ..`
- `CBW; CWD; CDQ; //movsx(al,ax);movsx(ax,dx:ax)`
`//movsx(eax,edx:eax)`

VEREM műveletek

- `PUSH(forrás); //mem, reg, 16/32 bit`
 - `PUSHW(forrás); // mem16, reg16, konst; ESP-=2`
 - `PUSHD(forrás); // mem32, reg32, konst; ESP-=4`
- `POP(forrás); //mem, reg, 16/32 bit`
- `PUSHF; PUSHFD;`
- `POPF; POPFD; // Flagek mégis változhatnak!!`
- `PUSHA; PUSHAD;`
- `POPA; POPAD;`

Aritmetikai utasítások

- `ADD (forrás , cél) ; SUB (forrás , cél) ; // cél =forrás`
- `ADC (forrás , cél) ; SBB (forrás , cél) ; // cél =forrás+CF`
- `INC (m/r) ; DEC (m/r) ; // CF nem változik`
- `NEG (m/r) ; // cél= 0-cél`
- `CMP (cél , forrás) ; // mint a SUB(forrás,cél) , de nem tárol`

Feltételes ugrások CMP után

- `J... címke;`
 - pozitív mennyiségek hasonlítása után
`JA, JB, JE, JAE, JBE, Above`
`JNA, JNB, JNE, JNAE, JNBE Below`
 - előjeles mennyiségek hasonlítása után
`JG, JL, JE, JGE, JLE, Greater`
`JNG, JNL, JNE, JNGE, JNLE Less`
- `INTMUL (forrás , cél) ; intmul (kons , forrás , cél) ;`
- `MUL (forrás) ; IMUL (forrás) ;`
- `DIV (osztó) ; IDIV (osztó) ; //kivétel`

Az ADD utasítás

MOV (-83, AL) ; ADD (121, AL) ; MOV (173, AL) ; ADD (AL, AL) ;

173	%1010_1101	-83
121	<u>+%0111 1001</u>	+121
38	%0010_0110	+38

173	%1010_1101	-83
173	<u>+%1010 1101</u>	-83
90	%0101_1010	+90

CF=1 (38<>173+121=38+1*256)

PF=0 (3db 1-es bit)

AF=1 (13+9=6+1*16)

ZF=0 (38<>0)

SF=0 (+38>=0)

OF=0 ((-83) + (+121) = (+38))

CF=1 (90<>173+173=90+1*256)

PF=1 (4db 1-es bit)

AF=1 (13+13=10+1*16)

ZF=0 (90<>0)

SF=0 (+90>=0)

OF=1 ((-83) + (-83) <> (+90))

Az ADD utasítás

MOV (73,AL) ;ADD (121,AL) ; MOV (41,AL) ;ADD (133,AL) ;

73	%0100_1001	+73
121	<u>+%0111 1001</u>	+121
194	%1100_0010	-62

41	%0010_1001	+41
133	<u>+%1000 0101</u>	-123
174	%1010_1110	-82

CF=0 (194=73+121=194+0*256)

PF=0 (3db 1-es bit)

AF=1 (9+9=2+1*16)

ZF=0 (192<>0)

SF=1 (-62<0)

OF=1 ((+73) + (+121) <> (-62))

CF=0 (174=41+133=174+0*256)

PF=0 (5db 1-es bit)

AF=0 (9+4=14+0*16)

ZF=0 (174<>0)

SF=1 (-82<0)

OF=0 ((+41) + (-123) = (-82))

„Program szervezés” -- elágazások

```
MOV (73,AL) ;  
ADD (121,AL) ;  
If (@s) then  
    neg (al) ;  
Endif ;  
Cmp (valt,EAX) ;  
If (@AE) then  
    add (7,eax) ;  
Endif ;  
Cmp (EAX,765) ;  
If (@ge) then  
    sub (3,EAX) ;  
Else  
    add (3,eax) ;  
Endif ;
```

```
MOV (73,AL) ;  
ADD (121,AL) ;  
JNS kihagy1 ;  
Neg (al) ;  
kihagy1 :  
    Cmp (valt,EAX) ;  
    JNAE kihagy2 ;  
    add (7,eax) ;  
kihagy2 :  
    Cmp (EAX,765) ;  
    Jl hamis ;  
    sub (3,EAX) ;  
    jmp vege ;  
hamis : add (3,eax) ;  
vege :
```

MUL és IMUL utasítások

- `MUL (op8) ; //` `AX =op8 * AL`
- `MUL (op16) ; //` `DX:AX =op16* AX`
- `MUL (op32) ; //` `EDX:EAX=op32*EAX`

- Az operandus nem lehet konstans (mem/reg)

- `MUL` - előjel nélküli tényezők, szorzat
- `IMUL` - előjeles tényezők, szorzat

- `OF=CF=(AX<>AL)` ill. `DX:AX<>AX ...`
- Többi állapotjelző határozatlan!!!

DIV és IDIV utasítások

- `DIV (op8) ; //` `AL= AX/op8` `AH=AX%op8`
- `DIV (op16) ; //` `AX= (DX:AX) / op16`
 `DX= (DX:AX) % op16`
- `DIV (op32) ; //` `EAX= (EDX:EAX) / op32 // hányados`
 `EDX= (EDX:EAX) % op32 // maradék`

`{EAX=7;EDX=0;EBX=3} ==> DIV(EBX) ==> {EAX=2;EDX=1}`

- Az operandus nem lehet konstans (mem/reg)

- DIV - előjel nélküli operandusok
- IDIV - előjeles operandusok

`{EAX=-7;EDX=-1;EBX=-4} ==> DIV(EBX) ==> {EAX=1;EDX=-3}`

- Minden állapotjelző határozatlan!!!
- Ha a hányados nem ábrázolható 8/16/32 biten, akkor „eltérülést” (megszakítást) okoz az utasítás végrehajtása.

Logikai utasítások

- OR(forrás,cél);
- XOR(forrás,cél);
- AND(forrás, cél);
- TEST(forrás,cél); // TEST(AL,AL); TEST(8,AL)

- PF, ZF, SF: értelemszerűen
- CF=OF=0
- AF: határozatlan

- NOT(cél); // Minden flag változatlan

Forgatások, léptetések

XXX (**számláló**, cél-operandus) ;

- Léptetések: SHL, SHR, SAL, SAR
- Forgatások: ROL, ROR, RCL, RCR
- **Számláló**: konstans vagy a **CL** regiszter

Az állapotjelzők:

- Ha a **számláló** egyenlő nullával, akkor minden állapotjelző (és a cél-operandus is) változatlan marad.

Egyébként:

- PF, ZF, SF, AF:
 - Léptetéseknel: értelemszerűen, ill. AF határozatlan
 - Forgatásoknál: változatlanok
- CF: Az utoljára „kilépő/átforduló” bit.
- OF:
 - Ha a **számláló** értéke 1, akkor OF jelzi, hogy megváltozott-e az előjelbit értéke a művelet hatására.
 - Ha a **számláló** nagyobb egynél, akkor OF határozatlan értékű lesz.

Forgatások, léptetések

```
MOV (%1011_0111,AL) ;// AL=%1011_0111

SHL (1,AL) ; // AL=%0110_1110 CF=1 OF=1
SHR (1,AL) ; // AL=%0011_0111 CF=0 OF=0
SHR (1,AL) ; // AL=%0001_1011 CF=1 OF=0

ROR (1,AL) ; // AL=%1000_1101 CF=1 OF=1
ROR (1,AL) ; // AL=%1100_0110 CF=1 OF=0
ROR (1,AL) ; // AL=%0110_0011 CF=0 OF=1
RCR (1,AL) ; // AL=%0011_0001 CF=1 OF=0
RCR (1,AL) ; // AL=%1001_1000 CF=1 OF=1

SAR (1,AL) ; // AL=%1100_1100 CF=0 OF=0
SAR (1,AL) ; // AL=%1110_0110 CF=0 OF=0
SHR (1,AL) ; // AL=%0111_0011 CF=0 OF=1
SAR (1,AL) ; // AL=%0011_1001 CF=1 OF=0
SAR (1,AL) ; // AL=%0001_1100 CF=1 OF=0
```

Forgatások, léptetések

```
MOV(%1011_0111_1110_0101,AX);  
MOV(%1100_0010_0001_0010,BX);  
      // AX=%1011_0111_1110_0101  
SHRD(3,BX,AX);      // AX=%0101_0110_1111_1100    CF=1  
SHLD(3,BX,AX);      // AX=%1011_0111_1110_0110    CF=0
```

Közvetlen bitelérések

- Flag regiszter bitjei
 - CLC, CLD, CLI, STC, STD, STI, CMC
- BT(hányadik, miben); // Bit Test CF-et állítja
- BTC, BTR, BTS; // BT and Complement, Reset, Set
- **miben**: mem/reg16/reg32
- **hányadik** reg/konst: 0--15/31
 - regiszter méret
 - Max. 255 – ha **hányadik** konstans
 - limit nélkül, ha **hányadik** reg és **miben** mem
 - ha reg, akkor azonos méretű mibennel
- BSF(miben, hova); // legalacsonyabb helyiértékű 1-es bit sorszáma mibenben --> hova / ha ZF=0
- BSR(miben, hova); // legmagasabb helyiértékű 1-es bit sorszáma mibenben --> hova
 - miben és hova azonos méretű (16/32 bit)
 - hova: regiszter

Sztringkezelő utasítások

Adatmozgató utasítások

- `LODSB; LODSW; LODSD; // DS:ESI // direction flag`
- `STOSB; STOSW; STOSD; // ES:EDI // AL, AX, EAX`
- `MOVSB; MOVSW; MOVSD; // ESI, EDI`

hasonlító utasítások

- `SCASB; SCASW; SCASD; // CMP(Acc, [EDI]) // Acc: AL, AX, EAX`
- `CMPSB; CMPSW; CMPSD; // CMP([ESI], [EDI]) // [ESI] - [EDI]`

Ismétlő prefixek // ECX

- `REP.MOZGATO`
- `REPE.HASONLITO`
- `REPNE.HASONLITO`

HLA sztringjei

- `str.strRec`, melynek mezői:
 - `max-hossz; (uns32) // rekord címe - 8`
 - `hossz; (uns32) // rekord címe - 4`
 - maga a sztring + `lezáró 0` + `üres` // Ennek a mezőnek a címe, a rekord címe
- `str.strRec.length`, `str.strRec.MaxStrLen`
- `STATIC str_var:string; // valójában mutatót hoz létre`
- `stralloc(max_hossz); mov(eax,str_var); ; strfree(str_var);`
- `stdin.gets(str_var); std_in.a_gets(); mov(eax,str_var2);`
- `stdout.put(str_var, nl, (type string EAX), nl);`

A HLA (High Level Assembly) „Hello World!” programja

```
Program HelloWorld;  
#include("stdlib.hhf")  
begin HelloWorld;  
  stdout.put("Hello World!",nl);  
end HelloWorld;
```

```
Program hw; // Sok-sok megjegyzés  
#incule("stdlib.hhf")  
begin hw;  
  stdout.put // „szabad” szintaxis  
  (  
    "Hello" // stringek automatikus összefűzése  
    " World!" nl // nl == new line  
  );  
end hw;  
  
// Fordítás, futtatás: hla hw; hw ill. hla hw && hw
```

Alapvető könyvtári függvények, adat deklarációk

```
program plST; // Azonosítók: [_a-zA-Z][_a-zA-Z0-9]*
#include("stdlib.hhf);
static a:int32:=-7;
        b:int32;
begin plST;
stdout.put("a értéke: ",a,nl); // Írás a „képernyőre”
stdout.put("írj be egy számot:");
stdin.get(b); // Olvasás a „billentyűzetről”
stdout.put("A beírt szám: ",b,nl);
end plST;
```

```
//„static” : adat deklarációs rész megkezdése
//„a”, „b:” : Változók nevének megadása („neutrális”)
//„:int32” : típus - 32 bites előjeles egész szám
//„:= -7” : kezdőérték megadása -- nem kötelező
```

Általános memória használat

```
.....: storage szekció    ---
.....: static szekció    ---- (@nostorage)
.....: read-only szekció --- (align(4) )
.....: rendszer konstansok
.....: program kód        --- byte 3,7,9; (pseudo opcode)
16 MB: halom (default méret, azaz a fordítás parancs-
      sorában megadható opciókkal módosítható)
16 MB: verem (default méret) (VAR szekció)
128 KB: Operációs rendszer
```

Alignment:1-2-4-8-16, „nagy objektumok”: 8-16

```
align(x); // A következő adat úgy lesz elhelyezve, hogy
// címe osztható legyen x-el
```

Programszerkezeti elemek

- „Feltételek” formája:
 - `a<ebx, al<=6, <>, !=, =, ==, >=, <, >`
 - `@z, @ae,`
 - `{!}boolean_var,`
 - `reg {not} in low..Hi`
- Elágazások
 - `if(feltétel) utasítások`
`{elseif(feltétel) utasítások} else utasítások}`
`endif`
- Ciklusok
 - `while(felt) do ut... endwhile`
 - `for(ut;felt;utasítás) do ut... endfor`
 - `repeat ut... until(felt)`
 - `forever ut... endfor`
 - `break; breakif(felt);`
 - `continue; continueif(felt);`
 - `begin nev; ut...; end nev;`
 - `exit nev; exitif(felt) nev;`

Eljárások, paraméter átadás

- **Procedure** `elj_nev(formális_paraméter_lista) ;@opciók;`
lokális deklarációk
`begin elj_nev;`
utasítások
`end elj_nev;`
- Eljárás Hívása: `elj_nev(aktuális_paraméter_lista) ;`
- Paraméter átadás
 - Módja (formális paraméter elé írva)
 - VAL, VAR, RESULT, VALRES,
 - Helye (formális paraméter után lehet pl.: **in EAX**)
 - verem, regiszter
- Regiszterek megőrése
- lokális deklarációk
 - láthatóság
 - élettartam
- `exit elj_nev;exitif(felt) elj_nev;`

Rekurzív és re-entrant eljárások

Egy eljárás **rekurzív**, ha önmagát hívja közvetlenül, vagy más eljárásokon keresztül.

Egy eljárás **re-entrant**, ha többszöri belépést tesz lehetővé, ami azt jelenti, hogy az eljárás még nem fejeződött be, amikor újra felhívható. A rekurzív eljárással szemben a különbség az, hogy a rekurzív eljárásban „programozott”, hogy mikor történik az eljárás újra hívása, re-entrant eljárás esetén az esetleges újra hívás ideje a véletlentől függ. Ez utóbbi esetben azt, hogy a munkaterületek ne keveredjenek össze, az biztosítja, hogy újabb belépés csak másik processzusból képzelhető el, és minden processzus saját vermet használ.

Rekurzív és re-entrant eljárások

Ha egy eljárásunk készítésekor betartjuk, hogy az eljárás a paramétereit a vermen keresztül kapja, kilépéskor visszaállítja a belépéskori regiszter tartalmakat – az esetleg eredményt tartalmazó regiszterek kivételével –, továbbá a fenti módon kialakított munkaterületet használ lokális változói elhelyezésére, akkor az eljárásunk rekurzív is lehet, és a többszöri belépést is lehetővé teszi (re-entrant).

CPU Állapot (regiszterek) megőrzése

```
Program nem_mukodik;  
#include("stdlib.hhf")  
procedure tiz_szokoz;  
begin tiz_szokoz;  
mov(10,ecx);  
repeat stdout.put(' ');dec(ecx);until(@z);  
end tiz_szokoz;  
  
begin nem_mukodik;  
mov(20,ecx);  
repeat tiz_szokoz();stdout.put("*",nl);dec(ecx);  
until(@z);  
end nem_mukodik;  
// Javítás:  
// valaki (hívó/hívott) menti ECX-et  
// PUSH(ECX); . . . POP(ECX);
```

Lokális változók

```
program demo;#include(„stdlib.hhf“)  
static i:uns32:=10;j:uns32:=20;
```

```
Procedure also;var i:int32;j:uns32;begin eslo;  
mov(10,j);for(mov(0,i);i<10;inc(i))do  
stdout.put(„i,j=“ ,i,“  „ ,j,nl);dec(j);endfor;  
end also;
```

```
procedure masodik;var i:int32;begin masodik;  
mov(10,j);for(mov(0,i);i<10;inc(i))do  
stdout.put(„i,j=“ ,i,“  „ ,j,nl);dec(j);endfor;  
end masodik;
```

```
begin demo;  
also(); masodik();  
stdout.put(„i=“ ,i,“  j=“ ,j,nl);  
end demo;
```

Paraméter átadás

- **VAL:** Procedure demo_val(N:uns32); // VALUE
 - demo_val(10); // konstans
 - demo_val(eax); // 32 bites regiszter
 - demo_val(uns32_valtozo); // nem fog
 - demo_val(dword_valtozo); // megváltozni
- **VAR:** Procedure demo_var(VAR N:uns32); // VARIABLE
 - demo_var(uns32_valtozo); // "meg fog"
 - demo_var(dword_valtozo); // változni
 - közvetlenül a címét kapjuk meg az eljárásban
- **RESULT:** Procedure demo_result(RESULT N:uns32);
 - demo_var(uns32_valtozo); // "meg fog"
 - demo_var(dword_valtozo); // változni
 - lokális másolatot kapunk, kezdőérték nélkül
- **VALRES:** Procedure demo_valres(VALRES N:uns32);
 - demo_var(uns32_valtozo); // "meg fog"
 - demo_var(dword_valtozo); // változni
 - lokális másolatot kapunk, kezdőértékkel

Függvények, visszatérési érték

- FÜGGVÉNYEK: Olyan eljárások, melyek „fő feladata”, hogy egy konkrét „függvényértéket” meghatározzanak -kiszámoljanak-, és azt „visszadják” a hívónak.
- Kompozit utasítások
- A „@returns” opció
- `procedure betu_e(c:char);@returns („eax”);`
 - `mov(betu_e(al),ebx);`
 - `betu_e(al);mov(eax,ebx);`
 - `if(betu_e(chr)) then . . . endif;`
 - `betu_e(chr); if(eax) then . . . endif;`

Eljárások opciói

- `@forward; @noframe; @nodisplay; @noalignstack; @external; @use reg32; @cdecl; @stdcall; @pascal`
- Paraméterátadás helye:
 - `regiszter`
 - `verem`
 - `kód`
- Aktivációs Rekord
- `CALL` és `RET` utasítások
 - `CALL elj_nev`
 - `CALL (reg/mem)`
- `@external; #include(); // „nagy” programok,`
- `@external`
 - csak a globális szinten
 - csak eljárás, `static`, `readonly`, `storage`
 - `static c:char; @external („var_c”);`
- Lokális változók „igazítása”
 - `var [4:1]//`
 - `var { [max{:min}] } { :=start }`

```

procedure AddandZero( var p1_ref: uns32; var p2_ref:uns32;
    p3:uns32 );@nodisplay;@noframe;
var p1: uns32; p2: uns32;
begin AddandZero;
push( ebp ); mov(esp,ebp); sub( _vars_, esp );
    AND($FFFF_FFFC,ESP);
// Note: _vars_ is "8" in this example.
push(eax); mov(p1_ref, eax); mov([eax], eax); mov(eax, p1);
    pop(eax);
// Actual procedure body begins here:
mov( p3, eax ); add( p1, eax ); Mov( eax, p2 ); mov( 0, p1 );
// Clean up code associated with the procedure's return:
push( eax ); push( ebx );
mov( p1_ref, ebx ); mov( p1, eax ); mov( eax, [ebx] );
mov( p2_ref, ebx ); mov( p2, eax ); mov( eax, [ebx] );
pop( ebx ); pop( eax );
mov(ebp,esp);pop(ebp); ret( 12 );
end AddandZero;//-----

Procedure AaZ( VALRES p1:uns32; RESULT p2:uns32;
    p3:uns32);@nodisplay;
Begin AaZ;
Mov(p3,EAX); Add(p1,EAX); Mov(EAX,p2); Mov(0,p1);
End AaZ;

```

```

procedure uhoh( valres i:int32; valres j:int32 ); @nodisplay;
begin uhoh;
mov( 4, i ); mov( i, eax ); add( j, eax );
stdout.put( "i+j=", (type int32 eax), nl );
end uhoh;

...
var k: int32;

...
mov( 5, k ); uhoh( k, k ); // Mennyi lesz k értéke a hívás után?
... // Mi lenne („i+j”, ill. „k”), ha valres helyett VAR-t használnánk?
procedure DisplayAndClear( val i:int32 ); @nodisplay; @noframe;
begin DisplayAndClear;
push( ebp ); // NOFRAME, so we have to do this manually.
mov( esp, ebp ); and($ffff_fffc,esp);
stdout.put( "I = ", i, nl );
mov( 0, i );
mov(esp,ebp);pop( ebp );
ret(); // Note that we don't clean up the parameters.
end DisplayAndClear;

...
push( m );
call DisplayAndClear;
pop( m );
stdout.put( "m = ", m, nl );

```

Display:

```
procedure dummy(a:int64;b:int64);
var aa:int16;//[ebp-10];
    procedure dm(a:int8;b:int16);
    var x:int8;//[ebp-13]
        y:int16;//[ebp-15]
    begin dm;//push(ebp);push([ebp-4]);push([ebp-8]);
        //lea([esp+8],ebp);push(ebp);sub(4,esp);
        //and($FFFF_FFFC,esp);
    mov(y,ax);
    add(x,al);
    end dm; //mov(ebp,esp);pop(ebp);ret(8);
var bb:int8;//[ebp-11]
begin dummy;//push(ebp);push([ebp-4]);lea([esp+4],ebp);
    //push(ebp);sub(4,esp);and($FFFF_FFFC,esp);
mov(aa,ax);
add(bb,al);
end dummy;//mov(ebp,esp);pop(ebp);ret(16);
```

„Pseudo-utasítások”

A fordítónak – esetünkben az assemblernek-- szóló utasításokat nevezzük pseudo-utasításoknak, ill assembler direktíváknak.

Ide tartoznak:

- A már megismert opciók -- pl:
 - `@noplay` módosítja az eljárás standard belépési kódját
 - `@align(x)` módosítja a változók címét
- Feltételes fordítás direktívái
- Macro definiálás/hívás direktívái
- „Pseudo-változók” használata
- Egyéb, a fordítás során használható eszközök

Feltételes fordítás

A fordító programok általában – így az assembler is – feltételes fordítási lehetőséget biztosít. Ez azt jelenti, hogy a program bizonyos részeit csak abban az esetben fordítja le, ha – a fordítóprogram számára ellenőrizhető – feltétel igaz illetve hamis.

```
#if( constant_boolean_expression )
<< Statements to compile if the >>
<< expression above is true. >>
#elseif( constant_boolean_expression )
<< Statements to compile if the >>
<< expression immediately above >>
<< is true and the first expres->>
<< sion above is false. >>
#else
<< Statements to compile if both >>
<< the expressions above are false. >>
#endif
```

Makró és blokk ismétlés

Makró definíció:

```
#macro identifier ( optional_parameter_list ) ;  
statements  
#endmacro
```

Pl.

```
#macro MyMacro;  
    ?i = i + 1; // Módosítja az i nevű pszedo-változó értékét  
#endmacro  
  
#macro MacroWParms( a, b, c );  
    ?a = b + c;  
#endmacro
```

Makró hívás: (Deklarálás és láthatóság kapcsolata.)

```
procedure SomeProc;
```

```
begin SomeProc;
```

```
#macro mov0eax;
```

```
mov( 0, eax )
```

```
#endmacro
```

```
...
```

```
mov0eax; // legal here
```

```
...
```

```
end SomeProc;
```

```
...
```

```
mov0eax; // undefined symbol here.
```

Dupla szavas összeadás:

```
#macro m_osszead(a) ;  
    add((type uns32 a),EAX);  
    adc((type uns32 a[4]),EDX);  
#endmacro  
procedure e_osszead(a:uns64) ;  
begin e_osszead;  
    add((type uns32 a),EAX);  
    adc((type uns32 a[4]),EDX);  
end e_osszead;
```

Ha a programban valahol dupla szavas összeadást kell végezzünk, akkor hívnunk kell az eljárást illetve a makrót:

```
MACRO:  m_osszead(a); -->  
        add((type uns32 a),EAX);  
        adc((type uns32 a[4]),EDX);
```

```
ELJÁRÁS: e_osszead(a); -->  
        PUSH((type uns32 a[4]));PUSH((type uns32 a));  
        CALL e_osszead;
```

// ill. az eljárásban

```
PUSH(EBP);MOV(ESP,EBP);AND($FFFFFF_FFFC,ESP);  
add((type uns32 a),EAX);  
adc((type uns32 a[4]),EDX);  
MOV(EBP,ESP);POP(EBP);RET(8);
```

Látható, hogy eljárás esetén legalább kettővel több utasítást kell végrehajtanunk, mint makró esetében (**CALL** és **RET**).

Még nagyobb különbséget tapasztalunk, ha regiszter (**p1. EDX:EAX**) helyett paraméterként kívánjuk megadni az összeadandókat.

A fenti példában rövid volt az eljárás törzs, és ehhez képest viszonylag hosszú volt a paraméter átadás és átvétel. Ilyenkor célszerű a makró alkalmazása.

De ha a program sok helyéről kell meghívni egy hosszabb végrehajtandó programrészt, akkor általában célszerűbb eljárást alkalmazni.

Pszeudo változók, ill. „text”, mint macro:

```
val i:=0; // olyan, mint CONST, csak  
    változhat
```

```
#macro SetI( v );  
    ?i := v;  
#endmacro
```

```
SetI( 2 );
```

The above macro and invocation is roughly equivalent to the following:

```
const  
v : text := "2";
```

```
Add( i, EAX ); // --> Add( 0, EAX );  
?i := v;  
Add( i, EAX ); // --> Add( 2, EAX );
```

- `#include(string_expression);`
- `#system("dir")`
- `#print(comma, separated, list, of, constant, expressions, ...)`
- `#error("Error, unexpected value. Value = " + #string(theValue))`
- `#while(constant_boolean_expression)`
 << Statements to execute as long >>
 << as the expression is true. >>
`#endwhile`
- `#for(loop_control_var := Start_expr to end_expr`
 << Statements to execute as long as the loop control variable's >
 << value is less than or equal to the ending expression. >>
`#endfor`
- `#for(loop_control_var := Start_expr downto end_expr ...`
- `#for(loop_control_var in composite_expr) ...`