

Piotr Heinzelman

①

a) $1111\ 1111_{(2)} =$

$(16) \text{ D} \times \text{FFh}$

$(8) \text{ 0377}$

$(10) \text{ 255 - od razy u mida :)}$

b) $1100\ 0011_{(2)} =$

$$\begin{array}{r} 011.000.01 \\ 3 \quad 0 \quad 3 \end{array} \quad (8) = 0303_{(8)}$$

$0x C3h \quad (16) =$

$$\begin{aligned} (10) &= 0xC3_{(16)} = "C"\cdot 16 + 3 = 12\cdot 16 + 3 = \\ &= 120 + 36 + 3 = 195_{(10)} \end{aligned}$$

c) $0001.0001_{(2)}$

$(8) \Rightarrow 00.010.001 = 021_{(8)}$

$(16) \Rightarrow 0x11h = 0x11h \quad (16)$

$(10) \Rightarrow 0x11 \rightarrow "1"\cdot 16 + "1" = 16 + 1 = 17_{(10)}$

d) $0011.1100_{(2)}$

$(8) 00.111.100 = 074_{(8)}$

$(16) 0011.1100 = 0x3Ch$

$(10) 0x3Ch \rightarrow (10) = "3"\cdot 16 + "C" = 48 + 4^4 = 48 + 12 = 60_{(10)}$

algorytm konwersji 3 cyfrowego hex na liczbę oct.
(ja w liczbach oct.) ABC - Hex defg - oct.

$ABC = \dots \dots \dots \dots \quad (2) =$

$= \text{defg} \quad \dots \dots \dots \dots \quad (8)$

16:	0000	- 0
	0001	- 1
	0010	- 2
	0011	- 3
	0100	- 4
	0101	- 5
	0110	- 6
	0111	- 7
	1000	- 8
	1001	- 9
	1010	- A
	1011	- B
	1100	- C
	1101	- D
	1110	- E
	1111	- F

8	...	- 0
	..1	- 1
	.1.	- 2
	.11	- 3
	1..	- 4
	1..1	- 5
	11.	- 6
	111	- 7

$B^x \ B^{x+1} \ B^{x+2}$

3

labeled "16" BCD = 567

liluba "g" e f g h = ?
+ 9 ⁺¹⁰
+ 4 + 12

+9 +10
+4 +12

1) Wczytaj najmniej "16" do rejestrów AH
MOV AH,[BX+2] A: ...|xxxx|...|...
AH | AL

2) Przesun AX o 3 bity w prawo
(czyba ze wolisz dzialic' przez 8)

MOV CL,03;
SHR AX,CL; A:1...x }xxx-1....

3) Puszą AL o 5 boków w prawo

MOV CL, 05;
SHR AX, CL A:|...x|....|...xxx n = 7

4) Laptop mounted up high within

MOV [BX+12], AL;

5) Present AX of bit w prawo

SHR AX,1 A: ...1... | x...1..xx

6) Zataduj kolejny krok do AH

MOV AH, [BX+1] A:|xxxx|x...|..x+

f) Przesun AX o 2 bity w prawo

SHR AX,1 ; SHR AX,1 ; A: ... | .. xx | xxx. | ...
AN AC

8) Present AL & S below w Prawo

SHR ARK, CL A: ...|..XX|....|XXX

9) Zapisz wynik do drugiego znaku "8"
 $g = AL$

MOV [BX+4], AL A: ...|..xx|...|..xx

10) Przesuń A o 2 bity w prawo
SHR AX, 1; SHR AX, 1;

A:|....|xx..|...x

11) Wątpliwy 3 znak 16⁴ do AH

MOV AH, [BX]

A: ...|xxxx|xx..|..x

12) Przesuń AX o 1 bit w prawo

SHR AX, 1 A: ...|xxx|xxx|....

13) Przesuń AL w prawo o 5 bitów

SHR AL, CL A: ...|xxx|.....|...xx

14) Zapisz wynik fC w liczbę f

MOV [BX+4], AL

15) Zapisz litery e

MOV [BX+9], AH

rozwiązanie w C

```
char B; char C; char D;  
char d; char e; char f; char g;  
int sum= ((B*16)+C)*16+D; // *16 to samo co <<4 lub SHR  
g=sum%8;  
sum=sum>>3; // sum>>3 to samo co sum/8 tylko szybciej.  
f=sum%8;  
sum=sum/8;  
e=sum%8;  
d=sum>>3;  
zamiast "/" można użyć A >> 3;
```

algorytm jest podobny i polega na wyliczaniu wartości przez mnożenie liczby przez wagę, a następnie obliczenie kolejnych znaków od prawej storny przez dzielenie wartości z resztą.

[Execute](#) | [Beautify](#) | [Share](#) [Source Code](#) [Help](#) [Login](#)

Terminal

```
1 section .text
2     global _start           ;must be declared for using gcc
3 _start:
4     mov ah,[D]
5     mov CL,3
6     SHR AX,CL
7     MOV CL,05
8     SHR AL,CL
9     ADD AL,0x30 ; zamiana na ascii przez dodanie x30
10    MOV [h],AL
11    SHR AX,1;
12    MOV AH,[C]
13    SHR AX,1
14    SHR AX,1
15    SHR AL,CL
16    ADD AL,0x30 ; zamiana na ascii
17    MOV [g],AL
18    SHR AX,1
19    SHR AX,1
20    MOV AH,[B]
21    SHR AX,1
22    SHR AL,CL
23    ADD AL,0x30 ; ...
24    MOV [f],AL
25    ADD AH,0x30
26    MOV [e],AH
27    MOV AX,[B]
28    ADD AX,0x30 ; zmiana na ascii
29    MOV [B],AX
30    MOV AX,[C]
31    ADD AX,0x30
32    MOV [C],AX
33    MOV AX,[D]
34    ADD AX,0x30
35    MOV [D],AX
36
37
38    mov edx, len      ;message length
39    mov ecx, B        ;message to write
40    mov ebx, 1        ;file descriptor (stdout)
41    mov eax, 4        ;system call number (sys_write)
42    int 0x80          ;call kernel
43    mov eax, 1        ;system call number (sys_exit)
44    int 0x80          ;call kernel
45
46 section .data
47 B db 5
48 C db 6
49 D db 7
50 xx db 0xd
51 e db 0
52 f db 0
53 g db 0
54 h db 0
55
56
57 msg db 'Hello, world!',0xa ;our dear string
58 len equ $ - msg         ;length of our dear string
```

567=2547Hello,

① Placego hexadecymalny?

proste - aby mielić waroty lubiące zapiąć w
pawie masingi iż wielokrotnie dwie
2 rentę przed podstawną, aylej dle tych
u "założyci" pier 10 - co jest konieczne dla
maszyn przetwarzających lecaby o podstawie 2.

Natomiast dwie pier 2, 4, 8, 16 i lecaby
podstawić lecaby 2 podlega na presowane bieżniki
w prawo o 1, 2, 3 lub 4 pary.

Zauważ jasne wykrocie lecaby podstawną 8
lub 16. podstawną 16 ma tg założycie
ma 2ane 2 male dle kątach 8 bieżn.,
podstawną 8 more neli 2 lub 3 zuchi'.

Ponadto zapiąć hexadecymalny od nowa mialce'
jeśli pojawi się zuch "10" A "11" B lub niektóre.

zapiąć 16 jest po prostu wygodniej. A poza tym
jest trochę delikatniej, co ma duże znaczenie
my ponadto HICK-NOWY aylej zapiąć skrócić
2 ujemnych cyfr i mazior. bywa to
wymuszone do konstrukcji koniecznych: "h@sto"
zamiast "hasto".

Zadanie 3

$$-58_{(10)} \rightarrow$$

$$58_{(10)} = 48 + 10 = 0x30 + A = 0x3A$$

$$0x3A = \cdot\cdot\cdot\cdot\cdot\cdot\cdot$$

$$\begin{array}{l} 0x003A \\ 0x0000003A \end{array}$$

$$\underline{-58_{(u_1)}} - \underline{0x3A} = \underline{\underline{11\cdots11}} = \underline{0xC5} = 0xFFC5$$

$$= 0xC5$$

$$\underline{0xFFFF}$$

$$\underline{FFC5}$$

		x16	0
1		16	
2		32	
3		48	
4		64	
5		80	
6		96	
7		112	
8		128	
9		144	
A		160	
B		176	
C		192	
D		208	
E		224	
F		240	

$$-128_{(10)} \rightarrow 128_{(10)} = 0x80 + 0 = 0x80 = \underline{1\cdots\cdots}$$

$$-128_{(u_1)} = \underline{\underline{\cdots\cdots\cdots\cdots}} = \underline{\underline{1111.1111}} = 0x7F$$

$$-128_{(u_1)} = 0xFF7F / 0xFFFF FF7F$$

$$-1023_{(10)} u_1 \rightarrow (1024 = 2^{10} 1023 = 0011.1111.1111 \\ 0x3 F.F)$$

$$-1023 = \underline{\underline{0xF C 00}}$$

$$-1023_{(u_1)} = 0xFC00 / 0xFFFF FC00$$

$$Zadanie 4 \quad -58_{u_2} = -58_{u_1} + 1 = 0xFFC5 + 1 = \underline{\underline{0xFFC6}}$$

$$0xFFFF FFC5 + 1 = \underline{\underline{0xFFFF FFC6}}$$

$$58_{u_2} = 58_{u_1} = 0x3A = \underline{\underline{0x003A}}$$

$$\underline{\underline{0x0000 003A}}$$

$$-128_{(u_2)} = -128_{(u_1)} + 1 = 0xFF7F + 1 = \underline{\underline{0xFF80}}$$

$$= \underline{\underline{0xFFFF FF80}}$$

$$-1023_{(u_2)} = -1023_{(u_1)} + 1 =$$

$$0xFC00 + 1 = \underline{\underline{0xFC01}}$$

$$\underline{\underline{0xFFFF FC01}}$$

Zad 5 Czy dodanie liczb 1111 1111 da poprawny wynik?
Zobacz.

$$\begin{array}{r}
 11111111 \text{ to } (1)1111111 \\
 -1111111 \quad -1 \\
 -1111110 \quad \text{obracaj} \\
 -0000001 \\
 = -1(10) \\
 -1 + -1 = \boxed{-2}
 \end{array}$$

0	...	0010	2
0	...	0001	1
0	...	0000	0
1	...	1111	-1
1		1110	-2
1		1101	-3

Suma sumatora

$$\begin{array}{r}
 \begin{array}{r}
 11111111 \\
 11111111 \\
 + 11111111 \\
 \hline (0)11111110
 \end{array} \\
 = 1111110 \\
 = -11111110 (-1) \\
 -11111101 \quad \text{obracaj} \\
 -00000010 \\
 = -2
 \end{array}$$

Wynik jest prawidły, $-1 + (-1) = -2$.

Uzupelnienie do 2 jest najpopularniejsze, poniewaz
dalej poprawie wyników przy dodawaniu (odejmowaniu) liczb
dodatnich i ujemnych, o ile nie przekroczymy
zakresu.

2ad 5a my dodaje liczb 1000 0000 i 10000000 da
poprawny wynik?

$$1000 \ 0000 \cup_2 = (-)000 \ 0000 \Rightarrow (-1) = (-)0 \ 111\ 111 \text{ odwzor}.$$

- 10000000 cyfli jest do
liczby -128.

dodaję dalej liczb -128 + (-128) da w
wyniku -256. cyfli wynik nie zmieni się
zakroć 8bitów wynik.

$$\begin{array}{r} 1000 \ 0000 \\ + 1000 \ 0000 \\ \hline 0 \ 000 \ 0000 \end{array} = 0 \quad \text{wynik nie jest prawidłowy,}
ustawione pseudo-podobne flagi:
przerwy:$$

CF OF
+ —

wc 8086 ustawione Carry Flag CY +
NIE ustawione Overflow Flag NV -

my dodawanie 100000 flagi OV CY
OF + CF +

2ad 6

licba pierwsza 1000 1000 - spakowana
licba druga 0001 1000 - spakowana
dodawane licb BCD.

1) Ropakowane druga w BX

MOV BX, 0x18 |xxxx4444;
ROL BX, 4 xxxx |4444... ; $0001 \text{ 1000} = 18$
ROR BL, 4 xxxx |.... 4444 ; $1000 \text{ 1000} = 88$

0	...
1	...
2	..1
3	.11
4	.11
5	.11
6	.11
7	.11
8	1...
9	1..1
A	1..1
B	1..1
C	1..1
D	1..1
E	1..1
F	1..1

Ropakowyjacy - czyli roztadaj 8bitow na 16bitow.

to samo licba pierwsza

MOV AX, 88 |xxxx4444
ROL AX, 4 xxxx |4444....
ROR BL, 4 xxxx |.... 4444

$$\begin{array}{r} 0808 \\ + 0108 \\ \hline 0910 \end{array}$$

ustawione flagi AF

2) dodajemy

$$\begin{array}{r} \dotsaaaa| \dotsbbbb \\ + \dotscccc| \dotsdddd \\ \hline \dotsffff \dots1eeee \end{array}$$

AF ④

jeśli nastepne przesunięcie na 4 bitów to
musimy wynik "wyroównać" poniekąd nie jest on
2godz 2 kodem BCD.

3) jeśli AF to:

AAA - wyrożnione po dodawaniu BCD.

0910 → AAA → AH+1, AL+6 + maska na ostatnie 6 bity
→ 1006 → AA many przekształce

→ (1).06 wynik - dodajemy 0x30 do każdej liczy
wynika by dostac kod ASCII i wykonać

2cd 6a)

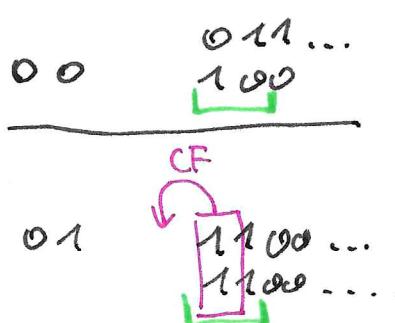
$$\begin{array}{r} \text{DX} \quad \text{AX} \\ 0 \ 1 \ 0 \ 6 \\ + \ 30 \ 30 \ 30 \ 30 \\ \hline \end{array} + 0x30$$

30 31 30 36 = ASCII "0106" znak.

2cd 7) aby mówić jąt my dodawaliśmy 8-bit.
wykonane wtedy flagi

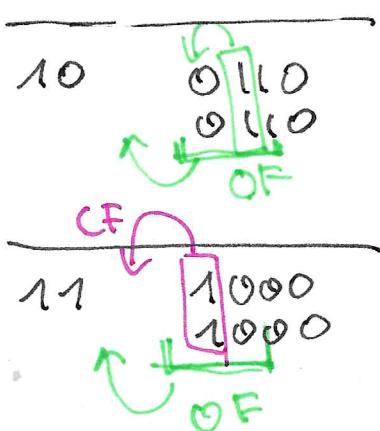
OF Overflow Flag | Carry Flag CF

0	0	0x7F, 0x80 (0111 1111, 1000 0000)
0	1	0xCO, 0xC0 (1100 0000)
1	0	0x60, 0x60 (01100 0000)
1	1	0x80, 0x80 (1000 0000)



CF=1 → ostatni bit nie przeniesiony
OF=1 → jeśli 7 i 8 mają przesunięte

$$(7+8) \% 2 = 1$$



8086 Compiler

Code Editor

```

1 ; Program to show use of interrupts
2 ; Also, Hello World program !
3 hello: DB "Hello World" ; store string
4
5 ; actual entry point of the program, must be present
6 start:
7 MOV AX,0x7F00
8 MOV BX,0x8000
9 ADD AX,BX
10
11 MOV AX,0xC000
12 MOV BX,0xC000
13 ADD AX,BX
14
15 MOV AX,0x6000
16 MOV BX,0x6000
17 ADD AX,BX
18
19 MOV AX,0x8000
20 MOV BX,0x8000
21 ADD AX,BX
22
23
24
25
26
27 MOV AH, 0x13      ; move BIOS interrupt number in AH
28 MOV CX, 11        ; move length of string in cx
29 MOV BX, 0          ; mov 0 to bx, so we can move it to es
30 MOV ES, BX        ; move segment start of string to es, 0
31 MOV BP, OFFSET hello ; move start offset of string in bp
32 MOV DL, 0          ; start writing from col 0
33 int 0x10          ; BIOS interrupt

```

COMPILE **RUN** **NEXT** **STOP**



Stop



Save



Open



New



Close



Copy



Paste



Delete



Select All



Find



Replace



Search



Help



About



Exit



Minimize



Maximize



Close



Minimize



Maximize



Close



Minimize



Maximize



Close

Minimize

Maximize

Stop

Save

Open

New

Close

Copy

Paste

Delete

Select All

Find

Replace

Search

Help

About

Exit

Minimize

Maximize

Close

Minimize

8086 Compiler

Code Editor

```
1 ; Program to show use of interrupts
2 ; Also, Hello World program !
3 hello: DB "Hello World" ; store string
4
5 ; actual entry point of the program, must be present
6 start:
7 MOV AX,0x7F00
8 MOV BX,0x8000
9 ADD AX,BX
10
11 MOV AX,0xC000
12 MOV BX,0xC000
13 ADD AX,BX
14
15 MOV AX,0x6000
16 MOV BX,0x6000
17 ADD AX,BX
18
19 MOV AX,0x8000
20 MOV BX,0x8000
21 ADD AX,BX
22
23
24
25
26
27 MOV AH, 0x13          ; move BIOS interrupt number in AH
28 MOV CX, 11             ; move length of string in cx
29 MOV BX, 0               ; move 0 to bx, so we can move it to es
30 MOV ES, BX             ; move segment start of string to es, 0
31 MOV BP, OFFSET hello  ; move start offset of string in bp
32 MOV DL, 0              ; start writing from col 0
33 int 0x10               ; BIOS interrupt
```

COMPILE **RUN** **NEXT** **STOP**

[NEXT](#)

Reg	H	L
A	c@	@@
B	@@	@@
C	@@	@@
D	@@	@@

Segments	
SS	0000
DS	0000
ES	0000

Pointers	
SP	0000
BP	0000
SI	0000
DI	0000

Flags:

OF	DF	IF	TF	SF	ZF	AF	PF	CF
1	0	0	0	1	0	0	1	0

Memory

Start Address
00000

SET

Code Editor

```
1 ; Program to show use of interrupts
2 ; Also, Hello World program !
3 hello: DB "Hello World" ; store string
4
5 ; actual entry point of the program, must be present
6 start:
7 MOV AX,0x7F00
8 MOV BX,0xB000
9 ADD AX,BX
10
11 MOV AX,0xC000
12 MOV BX,0xC000
13 ADD AX,BX
14
15 MOV AX,0x6000
16 MOV BX,0x6000
17 ADD AX,BX
18
19 MOV AX,0xB000
20 MOV BX,0xB000
21 ADD AX,BX
22
23
24
25
26
27 MOV AH, 0x13          ; move BIOS interrupt number in AH
28 MOV CX, 11             ; move length of string in cx
29 MOV BX, 0               ; mov 0 to bx, so we can move it to es
30 MOV ES, BX             ; move segment start of string to es, 0
31 MOV BP, OFFSET hello  ; move start offset of string in bp
32 MOV DL, 0               ; start writing from col 0
33 int 0x10              ; BIOS interrupt
```

COMPILE **RUN** **NEXT** **STOP**

NEXT

Reg	H	L
A	c0	00
B	60	00
C	00	00
D	00	00

Segments	
SS	0000
DS	0000
ES	0000

Pointers	
SP	0000
BP	0000
SI	0000
DI	0000

Flags:

OF	DF	IF	TF	SF	ZF	AF	PF	CF
1	0	0	0	1	0	0	1	0

Memory

Start Address
000000

SET

2cd 8)

$$11111111 \quad u_2 = -1 \quad \text{NDC}$$

$$1000000 \quad u_2 = -128 \quad \text{NDC}$$

Która jest większa?

127	01111111
2 10
1 01
0 00
-1	1...1111
-2	1...1110

$$-128 \quad 1000000$$

w sensie $|1|$ wartości bezwzględnej.
 $|-128| > |-1|$

w sensie wartości

$$-128 < -1$$

Suma nie może być w zakresie, -128 jest osiągnięty kiedy metka się wypisze na 2 cyfry u_2 .
 $u_2 < +127 \div -128 \rangle$

2nd 9) 2nd century

DRU BX

$$A\bar{x} = (D\bar{x} A\bar{x}) / B\bar{x}$$

$$DX = \%$$

539 (7, 4, 13, 17, 19)

$$539 \% \cdot 7 = 0$$

$$539 \div 17 = 0.8C = 12$$

$$539 \times 11 = \textcircled{0}$$

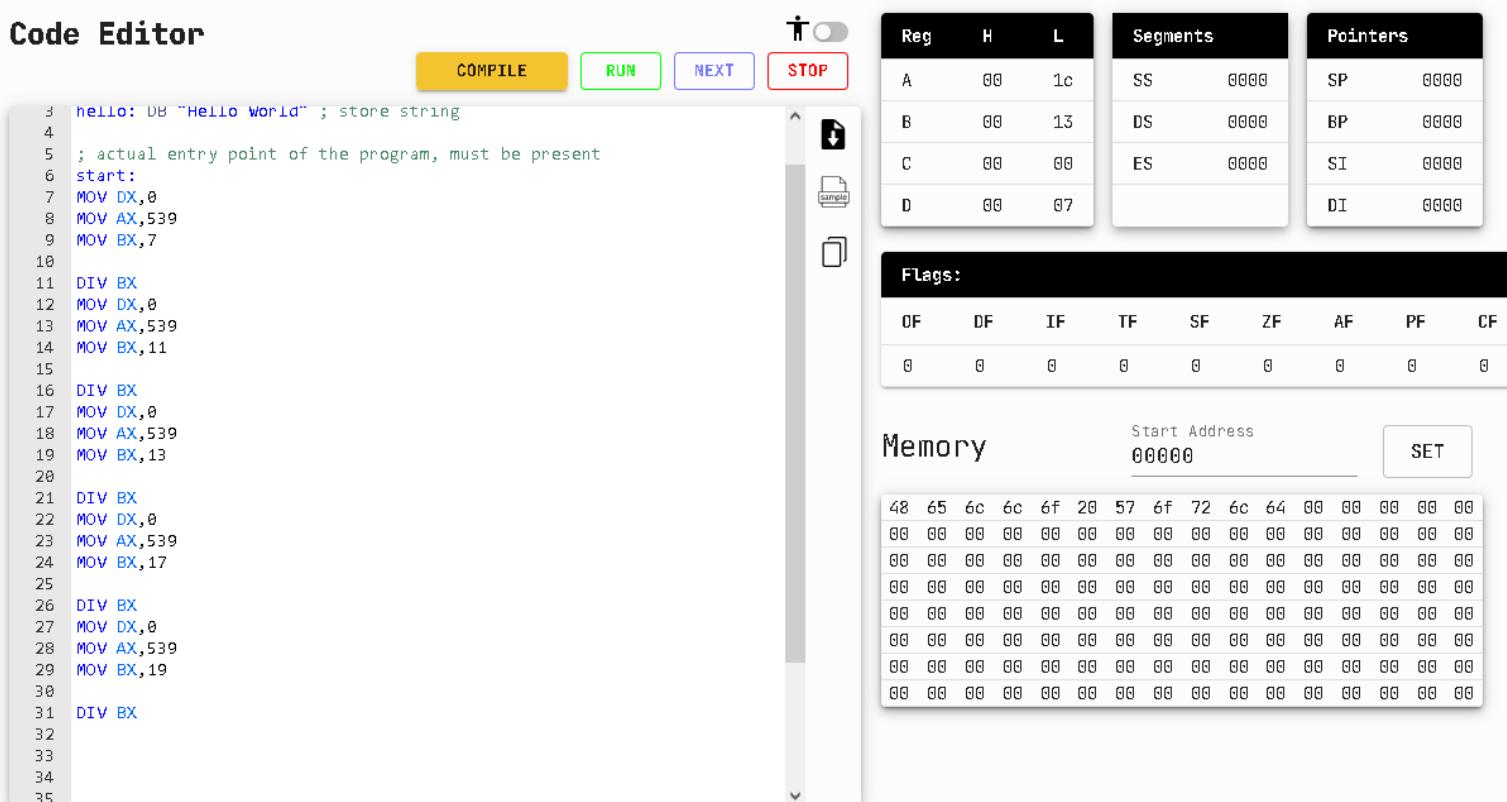
$$539 \times 12 = 0x72\ 7$$

$$539 \times 13 = 6$$

$$m_1 = 7 \quad m_2 = 11 \quad m_3 = 13 \quad m_4 = 17 \quad m_5 = 19$$

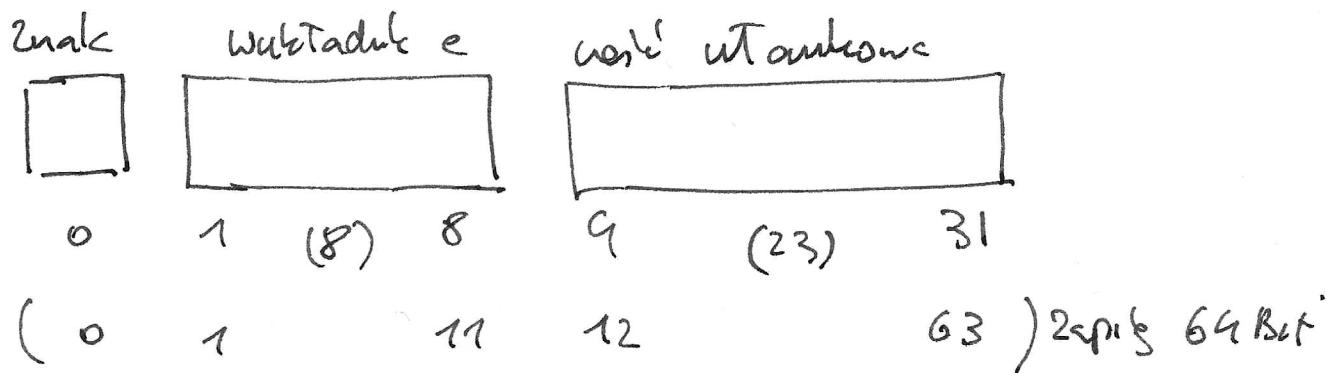
$$539 = (0, 0, 6, 12, 7)$$

8086 Compiler



10

$$129_{(10)} = \text{IEEE}(\text{32 bit})$$



1. f

$$129_{(10)} = 0001000001.(1) = 1\cancel{0}1$$

$$= 1,0000001 \cdot 2^7 = 1+f \Rightarrow$$

$$f = 0000000100 \dots$$

$$e = 7_{(10)} = 7 + 127 = 128 + 6 =$$

$$= 1000.0110$$

$$e = 10000110$$

$$f = 00000001000000000000000000000000$$

Znak = 0 (dodatnie)

$$\text{IEEE} = 0.10000110.000000010000000000000000$$