

a) 1111 1111 (2) =

(16) 0xFFh

(8) 0377

(10) 255 - od voni widac! :)

b) 1100 0011 (2) =

$\begin{matrix} 011 & . & 000 & . & 011 \\ 3 & 0 & 3 \end{matrix}$  (8) = 0303 (8)

0xC3h (16) =

(10) = 0xC3(16) = "C".16 + 3 = 12.16 + 3 =  
= 120 + 36 + 3 = 195 (10)

c) 0001.0001 (2)

(8)  $\Rightarrow$  00.010.001 = 021 (8)

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

(10)  $\Rightarrow$  0x11  $\Rightarrow$  "1".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".16 + "C" = 48 + 12 = 60 (10)

dlaczego zapis 16 bit tak popularny? faktycznie  
"koduje" on grupy 4 bitów, i daje się czytać  
i ogarnąć wrokiem nawet przy kłóbach 64 bitowych.  
np 00010100 + 00101000 = ? tego nie sposób czytać.  
14 + 28 - to mi daje się czytać.

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
...	-	2
...	-	3
...	-	4
...	-	5
...	-	6
...	-	7

Ponadto, cytując stary przepis 8086 (2)  
moim zobowiązaniem stały 4 rejestrów na  
monitorze o numerach 0000 do 000F up.

AX: BX: CX: DX:  
0000 FF04 2043 4076.

taki zapis jest zwarty, a poza tym jest  
„elitarny” nie każdy go rozumie.

Wśród młodego modnego jest h4ck m4w4  
prawdopodobnie miała stronę której wstawił w  
tym zapisie 0A04 + 0720 jest wygląda  
elegancko :). Podobnymi słowami postępujemy  
s1s przy zapisie adresów IP4 i IP6.

Kolor w CSS możemy zapisać #6C6C6C  
albo rgb(106, 106, 106);

---

algorytm konwersji 3 cyfrowego hex na 4 cyfrowy oct.  
(ja we 4 cyfry oct.) ABC - Hex defg - oct.

$$ABC = xxxx.xxxx.xxxx (2) = \\ = defg xxx.xxx.xxx.xxx (8)$$

litaba "g"  $efgh = ?$   
 $+9 +10 +4 +12$

$$+9 \quad +10 \quad +4 \quad +12$$

`MOV AH, [BX+2]`

A:

xxxx	....
AH	AL

MOV CL, 03;  
SHR AX, CL;

A: ...1...x | xxx-1....

MOV CL, 05;

SHR A<sub>1</sub>CL

A:  $\dots | \dots x | \dots | \dots xxx$   
 $\quad \quad \quad A_H \quad \quad \quad A_L$

$$h = 7$$

MOV [BX+12], AL;

SHR AX, 1

$$A: \dots | \dots | x \dots | \dots xx$$

MOV AH, [BX+1]

A:  $\dots |xxxx| x \dots | \dots xt$

SHR AX, 1; SHR AX, 1;

A:  $\dots | \dots \underset{A_H}{xx} | \underset{A_L}{xxx} | \dots$

SHEAR, CL

$A: \dots | \dots xx | \dots | \dots xxx$

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

④

MOV [BX+4], AL

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

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

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

11) Wczytaj 3 znaki 16<sup>4</sup> do AH  
MOV AH, [BX]

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

12) przesun AX o 1 bit w prawo  
SHR AX, 1

A: ...|xxx|xxx|...

13) przesun AL w prawo o 5 bitów  
SHR AL, CL

A: ...|xxx|a...|...xx

14) Zapisz wynik AL w liście f  
MOV [BX+6], AL

15) Zapisz liście 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 to samo co <<4 lub SHR

g=sum%8;

sum=sum>>3; // sum>>3 to 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 strony przez dzielenie wartości z resztą.

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

Terminal

```

1 section .text
2     global _start           ;must be declared for using gcc
3 _start:                      ;tell linker entry point
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 0x3d
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,

2ad 3) zapis u1

(5)

$$58_{(10)} = 3A_{(16)} = 0011.1010_{(b)}$$

$$16\text{bit} = 003Ah \quad 32\text{bit} = 0000.003Ah$$

$$-58_{(10)} = -3A_{(16)} = 1100.0101_{(b)}$$

$$16\text{Bit} = 0xFFC5h$$

$$32\text{Bit } u_1 = 0xFFFFFC5h$$

---

$$-128_{(10)} = 0x128_{(16)} = 0100h$$

$$u_1 -128 = 0xFEFFh$$

$$16\text{Bit} = 0xFEFFh$$

$$32\text{Bit} = 0xFFFFFEFFh$$

$$-1023_{(10)} \rightarrow 1023_{(10)} = \begin{matrix} 03FFh \\ \downarrow \\ FCO0h \end{matrix}$$

$$u_1 16\text{Bit} = 0xFC00h$$

$$u_1 32 = 0xFFFFFC00h$$

2ad 2) 2apis w 16 bit i 32 bit u2

(6)

$$-58(10) =$$

$$16 \text{ bit} = 0x\text{FFC5h} + 1 = 0x\text{FFC6h}$$

$$32 \text{ bit} = 0x\text{FFFFFFC6h}$$

$$58(10) = 3A \text{ u}_1$$

$$16 \text{ bit} = x003Ah \text{ u}_2$$

$$32 \text{ bit} = x0000003Ah \text{ u}_2$$

---

$$-128(10) \text{ u}_1, 16 = 0x\text{FEFFh}$$

$$16 \text{ bit} + 1 = 0x\text{FF00h}$$

$$32 \text{ bit} = 0x\text{FFFFFF00h}$$

---

$$-1023(10) = 0x\text{FC00h u}_1$$

$$16 \text{ bit u}_2 = u_1 = 0x\text{FC01h}$$

$$32 \text{ bit u}_2 = 0x0000\text{FC01h}$$

---