

# LISTA 3

## Zad. 1

wartości typów  
int 64-bit

| ADRES | WART. | REJESTR | WART. |
|-------|-------|---------|-------|
| 0x100 | 0xFF  | %rax    | 0x100 |
| 0x108 | 0xAB  | %rcx    | 1     |
| 0x110 | 0x13  | %rdx    | 3     |
| 0x118 | 0x11  |         |       |

1.  $\%rax$  0x100
2.  $\$0x100$  0x100
3. 0x108 0xAB
4.  $(\%rax) \cdot 0x100$  0xFF
5.  $8(\%rax)$  0xAB
6.  $23(\%rax, \%rcx)$  0x11

nie dotyczy adresu pamięci  
nie dotyczy adresu  
nie dotyczy adresu  
nie dotyczy adresu

$$\{ (\%rax) = M[R[E_4]] = M[0x100] = 0xFF$$

$$\{ 8(\%rax) = M[8 + 0x100] = M[0x108] = 0xAB$$

$$\{ = M[23 + 0x100 + 1] = M[0x124] = M[0x118] = 0x11$$

TO ZAGADNIE NIE JEST  
BŁĄDZĄCE! 2!

$$\{ M[0x104 + (3 * 4)] = M[0x104 + 12] = M[0x110] = 0x13$$

$$\{ M[3 * 8] = M[0x100 + 24] = M[0x118] = 0x11$$

$$4. 0x104(, \%rdx, 4) 0x13$$

$$8. (\%rax, \%rdx, 8) 0x11$$

$$3. 265(\%rax, \%rdx, 2) 0x13$$

$$\{ M[265 + 1 + 3 * 2] = M[272] = M[0x111] = 0x13$$

## Zad. 2

OPERACJA

$$1. addq \%rax, (\%rax)$$

$$0xFF + 1 = 0x100$$

NIE JEST  
0x100

$$addq Src, Dest \quad Dest = Dest + Src$$

$$2. subq 16(\%rax), \%rdx \rightarrow 3$$

$$3 -$$

$$subq Src, Dest \quad Dest = Dest - Src$$

$$3. shrq \%4, \%rax$$

$$0x100 \gg 4 = 0x10$$

$$shrq k, Dest \quad Dest = Dest \gg k \text{ (logical)}$$

$$4. incq 16(\%rax) \rightarrow 0x13$$

$$+1 = 0x14$$

$$incq Dest \quad Dest = Dest + 1$$

$$5. decq \%rax$$

$$1 - 1 = 0$$

$$decq Dest \quad Dest = Dest - 1$$

$$3. imulq 8(\%rax)$$

$$0xAB * 0x100 = 0xAB00 \quad \%rdx: \%rax$$

$$imulq Src, Dest$$

$$Dest = Dest * Src$$

$$imulq S$$

$$Dest = Dest * S$$



nie 4 4 4 4  
%rax

7. leaq 7(%rax, %rax, 8), %rax

leaq src, dest Dest = address of src

$$M[7 + 1 + 1 * 8] = M[16] = [0x10]$$

%rdx

8. leaq 0xA(, %rdx, 4), %rdx

$$M[0xA + 3 * 4] = M[10 + 3 * 4] = M[22] = [0x16]$$

NOTKA DO 2AD 1/2

| Type      | From           | Operand Value                | Name           |
|-----------|----------------|------------------------------|----------------|
| Immediate | \$Imm          | Imm                          | Immediate      |
| Register  | Ee             | R[Ee]                        | Register       |
| Memory    | Imm            | M[Imm]                       | Absolute       |
| Memory    | (Ee)           | M[R[Ee]]                     | Absolute       |
| Memory    | Imm(Ee, Ee, S) | M[Imm + R[Ee] + (R[Ee] * S)] | Scaled indexed |

### Zad. 3

b byte

(8 bitów) 1 bajt

w word (2 bytes)

(16 bitów) 2 bajty

l long (4 bytes)

(32 bitów) 4 bajty

q quad (8 bytes)

(64 bitów) 8 bajtów

1 movl <sup>32</sup>%eax, <sup>64</sup>(%rsq) <sup>32</sup>bo %eax ma 32 bity

2 movw <sup>16</sup>(%rax), <sup>16</sup>%edx %edx ma 16 bitów

3 movb <sup>8</sup>\$0xFF, <sup>8</sup>%bl 8 bitów

4 movb <sup>8</sup>(%rsq, %rdx, 4), <sup>8</sup>%cl %cl ma 8 bitów

5 movq <sup>64</sup>(%rdx), <sup>64</sup>%rax ma 64 bity

6 movw <sup>16</sup>%edx, <sup>64</sup>(%rax) ma 16 bity

### Zad. 4

movb <sup>8</sup>\$0xF, <sup>32</sup>(%ebx) ✓

movl <sup>64</sup>%rax, <sup>64</sup>(%rsq) q

movw <sup>64</sup>(%rax), <sup>64</sup>4(%rsq) q

movb <sup>8</sup>qcl, %cl <sup>nie ma adresu</sup>

movq <sup>64</sup>%rax, \$0x123 <sup>to jest wartość, a nie adres</sup>



$\text{movl } \%eax, \%rdx$  <sup>32</sup>  $\text{przeładowanie bajt } (\%rdx) \text{ albo } \%eax$   
 $\text{movb } \%al, \%bpl$  <sup>8</sup>  $\text{si ma 2 bajty, a b}$   
<sup>64</sup>  $\text{przeładowanie}$

### ZAD. 5

$\%rdx = 2$   $\%rax \times \%rcx$   $\text{leaq } \$rc, \$dest \text{ } \$dest = \text{address of } \$rc$

- $1) Z = x + 6$   $\text{leaq } \$6(\%rax, \%rax), \%rdx$   $\text{leaq przeładowa adresy, nie wartości}$
- $2) Z = x + 4y$   $\text{leaq } (\%rax, \%rcx, 4), \%rdx$
- $3) Z = x + 4ny$   $\text{leaq } (\%rax, \%rcx, 4), \%rdx$
- $4) Z = 4 + x + 8 * x = 9x + 4$   $\text{leaq } \$4(\%rax, \%rcx, 8), \%rdx$
- $5) Z = 10 + 4 * y$   $\text{leaq } \$10(\%rcx, \%rcx, 4), \%rdx$
- $6) Z = 9 + x + 2 * y$   $\text{leaq } \$9(\%rax, \%rcx, 2), \%rdx$

### ZAD. 6

$\text{subq } \%rsi, \%rdi$   
 $\text{subq } \$rc, \$dest \text{ } \$dest = \$dest - \$rc$

KORZYSCIANY:  $A - B == A + (-B)$

$\text{imulq } \$-1, \%rsi, \%rax$   $\text{? 2 argumenty?}$   
 $\text{addq } \%rax, \%rdi$   $\text{na } \%rax \text{ zostanie } \$-1 + \%rsi$

### ZAD. 7

- $\%rdi \times \%rsi$   
 $\%rax \times \%rcx$
- $1) \%rax = x + y$
  - $2) \%rdx = \%rax$
  - $3) \%rdx = \%rdx \gg 31$  (przesunięcie arytmetyczne)
  - $4) \%rcx = \%rcx \wedge \%rdx$
  - $5) \%rcx = \%rcx - \%rdx$
- $\text{leaq } (\%rax, \%rsi), \%rcx$   
 $\text{movq } \%rcx, \%rcx$   
 $\text{shrq } \$31, \%rcx$   
 $\text{xorq } \%rdx, \%rcx$   
 $\text{subq } \%rcx, \%rcx$   
 $\text{ret}$
- Oznaczmy  $Z = x + y$   
 $|x + y|$   
 $((Z \gg 31) \wedge 2) - ((Z \gg 31) \wedge 2)$   $\text{ale } x \text{ i } y \text{ mogą należeć do zakresu } (-2^{31}, 2^{31})$   
 (INT32.MIN, INT32.MAX)

### ZAD. 8

ponieważ wykonujemy przesunięcie bitów  
 o  $x$  i  $y$  są typu `int64_t`

$\text{mov } \$0, \%dil, \%di$   $\rightarrow \%rdi$   $Z \rightarrow \text{wynik}$   
 $\text{movl } \%edi, \%ecx$   $\rightarrow \%rdx$   $Z = m$   $\{16 \text{ bitów}\}$   
 $\text{shll } \$4, \%ecx$

$2 \leq 4 \rightarrow$  przesunięcie arytmetyczne (kopowanie) do przodu  
 dopisać 4 zera



ZAD. 8

movsbw %dil, %edi // przenosi z rejestru b(8 bitowego) do w (16 bitowego)

movl %edi, %edx // edx = edi, bity starsze niż 31 zostają wyzerowane

scall \$4, %edx // edx zostanie pomnożony o 4 // bity więc zero2  $edx = edi * 4$

subl %edi, %edx //  $edx = edx - edi - 15 * edi$

lecl 0(, %edx, 4), %ecx //  $ecx = edx * 4$  czyli  $ecx = 4 * 15 * edi$

movsbw %sil, %si // sil jest szutowane na 16 bitów

addl %esi, %ecx //  $ecx = ecx + esi = 60 * edi + esi$

ret // zwroce wartość rejestru. //  $ecx$ , czyli  $60 * edi + esi = 60 * m + s$

ZAD 9

Liczba zmiennoprzecinkowa w formacie IEEE 754 zapisywana jest z pomocą 32 bitów. Z czego 1 przeznaczamy na znak, 8 bitów na wykładnik, a następnie 23 bity na mantysę. BIAS jest równy 127.

$$1) 0x00D2C004 + 0x72407020$$

$$\downarrow$$

$$bx 1100 \ 0000 \ 1101 \ 0010 \ 0000 \ 0000 \ 0000 \ 0100$$

bit znaku  $\rightarrow 1$

$$\text{wykładnik} = bx 1000 \ 0001 - 127 = 129 - 127 = 2$$

$$\text{Mantysa} = bx 1.1010 \ 0100 \ 0000 \ 0000 \ 0000 \ 100$$

$$\downarrow$$

$$bx 0111 \ 0010 \ 0100 \ 0000 \ 0111 \ 0000 \ 0010 \ 0000$$

bit znaku  $\rightarrow 0$

$$\text{wykładnik} = bx 1110 \ 0100 - \text{bias} = 228 - 127 = 101$$

$$\text{Mantysa} = bx 1.1000 \ 0000 \ 1110 \ 0000 \ 0100 \ 000$$