## Architektury systemów komputerowych

## Lista zadań nr 4

## Na zajęcia 30 marca 2022

W zadaniach 5 – 9 można używać wyłącznie poniższych instrukcji, których semantykę wyjaśniono na stronie x86 and amd64 instruction reference<sup>1</sup>. Wartości tymczasowe można przechowywać w rejestrach %r8 ... %r11.

- transferu danych: mov cbw/cwde/cdqe cwd/cdq/cqo movzx movsx,
- arytmetycznych: add adc sub sbb imul mul idiv div idiv inc dec neg cmp,
- logicznych: and or xor not sar sarx shr shrx shl shlx ror rol test,
- innych: lea ret.

Przy tłumaczeniu kodu w asemblerze x86-64 do języka C należy trzymać się następujących wytycznych:

- Używaj złożonych wyrażeń minimalizując liczbę zmiennych tymczasowych.
- Nazwy wprowadzonych zmiennych muszą opisywać ich zastosowanie, np. result zamiast rax.
- Instrukcja goto jest zabroniona. Należy używać instrukcji sterowania if, for, while i switch.
- Jeśli to ma sens pętle while należy przetłumaczyć do pętli for.

UWAGA! Nie wolno korzystać z kompilatora celem podejrzenia wygenerowanego kodu!

**Zadanie 1.** Poniżej podano wartości typu «long» leżące pod wskazanymi adresami i w rejestrach:

Adres	Wartość	Rejestr	Wartość
0x100	OxFF	%rax	0x100
0x108	OxAB	%rcx	1
0x110	0x13	%rdx	3
0x118	0x11		

Oblicz wartość poniższych operandów źródłowych operacji «movą»:

1. %rax	4. (%rax)	7. 0xFC(,%rcx,4)
2. 0x110	5. 8(%rax)	8. (%rax,%rdx,8)
3. \$0x108	6. 21(%rax,%rdx)	9. 265(%rcx,%rdx,2)

**Zadanie 2.** Każdą z poniższych instrukcji wykonujemy w stanie maszyny opisanym tabelką z poprzedniego zadania. Wskaż miejsce, w którym zostanie umieszczony wynik działania instrukcji, oraz obliczoną wartość.

<ol> <li>addq</li> </ol>	%rcx,(%rax)	5.	decq	%rcx
2. subq	16(%rax),%rdx	6.	imulq	8(%rax)
3. shrq	\$4,%rax	7.	leaq	7(%rcx,%rcx,8),%rdx
4. incq	16(%rax)	8.	leaq	0xA(,%rdx,4),%rdx

**Zadanie 3.** Zaimplementuj w języku C poniższy algorytm wygładzania wykładniczego (ang. *exponential smoothing*) szeregu  $\{x_i\}$  wartości fizycznych (np. temperatury otoczenia) na 32-bitowym procesorze, który nie implementuje przetwarzania liczb zmiennopozycyjnych<sup>2</sup>.

$$s_0 = x_0$$
  

$$s_i = \alpha \cdot x_i + (1 - \alpha) \cdot s_{i-1}, \quad i > 0$$

Wartości  $x_i$  i  $s_i$  są przechowywane jako **liczby stałoprzecinkowe** (ang. *fixed point*) w formacie Q10.6 ze znakiem, tj. z dziesięcioma bitami na część całkowitą i sześcioma na część ułamkową. Dla dokładności stałą  $\alpha \in (0,1)$  zapisano w formacie Q16. Podaj fragment kodu obliczający  $\alpha$  typu uint16\_t z liczby typu float w trakcie kompilacji oraz  $s_i$  typu int16\_t w trakcie uruchomienia programu.

http://www.felixcloutier.com/x86/

<sup>&</sup>lt;sup>2</sup>Dobrym przykładem są popularne mikrokontrolery ARM Cortex-M4 na płytkach rozwojowych Nucleo.

Zadanie 4. W wyniku deasemblacji procedury «long decode(long x, long y)» otrzymano kod:

```
1 decode: leaq (%rdi, %rsi), %rax
2 xorq %rax, %rdi
3 xorq %rax, %rsi
4 movq %rdi, %rax
5 andq %rsi, %rax
6 shrq $63, %rax
7 ret
```

Zgodnie z System V ABI<sup>3</sup> dla architektury x86–64, argumenty «x» i «y» są przekazywane odpowiednio przez rejestry %rdi i %rsi, a wynik zwracany w rejestrze %rax. Napisz funkcję w języku C, która będzie liczyła dokładnie to samo co powyższy kod w asemblerze. Postaraj się, aby była ona jak najbardziej zwięzła.

**Zadanie 5.** Zaimplementuj w asemblerze x86-64 procedurę konwertującą liczbę typu «uint32\_t» między formatem *little-endian* i *big-endian*. Argument funkcji jest przekazany w rejestrze %edi, a wynik zwracany w rejestrze %eax. Należy użyć instrukcji cyklicznego przesunięcia bitowego «ror» lub «rol».

Podaj wyrażenie w języku C, które kompilator optymalizujący przetłumaczy do instrukcji «ror» lub «rol».

**Zadanie 6.** Zaimplementuj w asemblerze x86-64 funkcję liczącą wyrażenie «x + y». Argumenty i wynik funkcji są 128-bitowymi liczbami całkowitymi <u>ze znakiem</u> i nie mieszczą się w rejestrach maszynowych. Zatem «x» jest przekazywany przez rejestry %rdi (starsze 64 bity) i %rsi (młodsze 64 bity), analogicznie argument «y» jest przekazywany przez %rdx i %rcx, a wynik jest zwracany w rejestrach %rdx i %rax.

Wskazówka! Użyj instrukcji «adc». Rozwiązanie wzorcowe składa się z 3 instrukcji bez «ret».

**Zadanie 7.** Zaimplementuj w asemblerze x86–64 funkcję liczącą wyrażenie «x \* y». Argumenty i wynik funkcji są 128-bitowymi liczbami całkowitymi <u>bez znaku</u>. Argumenty i wynik są przypisane do tych samych rejestrów co w poprzednim zadaniu. Instrukcja «mul» wykonuje co najwyżej mnożenie dwóch 64-bitowych liczb i zwraca 128-bitowy wynik. Wiedząc, że  $n=n_{127...64}\cdot 2^{64}+n_{63...0}$ , zaprezentuj metodę obliczenia iloczynu, a dopiero potem przetłumacz algorytm na asembler.

UWAGA! Zapoznaj się z dokumentacją instrukcji «mul» ze względu na niejawne użycie rejestrów %rax i %rdx.

**Zadanie 8.** W rejestrze %rax przechowujemy osiem drukowalnych znaków w kodzie ASCII, tj. każdy bajt ma wartość od 0x20 do 0x7f. Podaj kod w asemblerze x86-64, który minimalną liczbą instrukcji przepisze w rejestrze %rax wszystkie małe litery na duże litery.

**Źródło:** Zadanie 87 z [1, 7.1.3].

**Zadanie 9.** Liczba w formacie BCD (ang. binary coded decimal) jest reprezentowana przez liczbę binarną, której kolejne półbajty (ang. nibble) kodują cyfry dziesiętne od 0 do 9. Napisz w asemblerze x86–64 ciało funkcji «bcd\_add», która dodaje dwie 16-cyfrowe liczby przekazane w rejestrach %rdi i %rsi, a wynik zwróci w rejestrze %rax. Nie można używać instrukcji mnożenia i dzielenia.

Źródło: Zadanie 100 z [1, 7.1.3].

## Literatura

[1] "Art of Computer Programming, Volume 4A, The: Combinatorial Algorithms, Part 1" Donald E. Knuth; Addison-Wesley Professional; 1st edition (January 12, 2011)

<sup>3</sup>https://software.intel.com/sites/default/files/article/402129/mpx-linux64-abi.pdf