



ORGANIZACJA I ARCHITEKTURA KOMPUTERÓW

LABORATORIUM WT TP 07:30

---

## Sprawozdanie - laboratorium II

---

*Autor:*

Mateusz ŚLIWKA 241375

*Prowadzący:*

Mgr inż. Tomasz SERAFIN

Wrocław 10.04.2020

## Spis treści

<b>1</b>	<b>Wstęp . . . . .</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>Przebieg prac . . . . .</b>	<b>2</b>
<b>3</b>	<b>Napotkane problemy . . . . .</b>	<b>2</b>
<b>4</b>	<b>Opis implementacji . . . . .</b>	<b>3</b>
4.1	Dodawanie . . . . .	3
4.2	Odejmowanie . . . . .	4
4.3	Mnożenie . . . . .	5
<b>5</b>	<b>Opis uruchomienia programu . . . . .</b>	<b>8</b>

## 1 Wstęp

Powierzone zadanie polegało na przygotowaniu programu realizującego działania arytmetyczne takie jak dodawanie, odejmowanie i mnożenia przeprowadzone na liczbach o bardzo dużym rozmiarze (kilkaset bitów). Funkcje te miały zostać zaimplementowane z wykorzystaniem wbudowanych w procesor mechanizmów umożliwiających wykonywanie takich operacji w prostszy sposób, np. obsługę propagacji przeniesienia.

## 2 Przebieg prac

Z uwagi na to, że pisanie wyżej wymienionego programu było jedną z pierwszych styczności z programowaniem w assemblerze na początku należało zapoznać się ze składnią języka, metodami kompilacji programów oraz ich debuggowania. W kolejnym kroku zajęłem się próbą implementacji samego algorytmu dodawania oraz odejmowania na z góry określonych liczbach o jednakowej wielkości tak aby przy użyciu debuggera dobrze zrozumieć sposób jego działania. Finalnie program został rozbudowany o obsługę liczb o różnej długości oraz dodana została implementacja algorytmu mnożenia do którego dobre zrozumienie działania dodawania okazało się niezbędne.

## 3 Napotkane problemy

Podczas implementacji tego programu głównym problemem okazało się brak oswojenia z językiem. Najwięcej czasu zajęło poznanie składni języka i opisu działania jego funkcji. Oprócz tego, najtrudniejszym etapem było wdrożenie obsługi liczb o różnej długości ze względu na konieczność prawidłowej interpretacji wag pozycji podczas dodawania, co również było konieczne podczas mnożenia.

## 4 Opis implementacji

Każdy z algorytmów został zaimplementowany jako osobny program. Domyślnie, wszystkie programy przyjmują jako bazowe dwie liczby te zaproponowane przez Prowadzącego, jednak ich działanie zostało przetestowane dla różnych zestawów danych wejściowych.

```
.data
liczba1:
    .long 0x10304008, 0x701100FF, 0x45100020, 0x08570030
liczba1_len = (. - liczba1)/4 #zmienna przechowująca długość liczby1

liczba2:
    .long 0xF040500C, 0x00220026, 0x321000CB, 0x04520031
liczba2_len = (. - liczba2)/4 #zmienna przechowująca długość liczby2
```

Rysunek 1: Domyślne dane wejściowe w każdym z programów

### 4.1 Dodawanie

Sam algorytm dodawanie polega na iterowanie po obu liczbach, pobieraniu kolejnych fragmentów 32bitowych i dodawanie ich do siebie. Każda z liczb ma swój licznik (jest to dekrementowana przy każdym obiegu długość liczby pomniejszona o 1) i przy każdej iteracji pętli należy sprawdzić czy któryś z tych liczników już nie jest równy 0. Taka sytuacja oznacza, że przeiterowaliśmy już całą liczbę i teraz należy albo do drugiej liczby dodawać 0 albo jeżeli obie liczby już przeiterowaliśmy przejść do sprawdzenia nadmiaru. Podczas dodawania ważne jest to, że należy używać funkcji która uwzględnia przeniesienie. Przeniesienie obsługiwane jest przez flagi o których poprawność również należy zadbać i dla bezpieczeństwa w newralgicznych momentach przechowywać je na stosie.

```
dodawaj:
popf #ściągamy flagi ze stosu
movl liczba1(,%edi, 4), %eax #wpisanie do rejestru eax liczby bedacej na pozycji o indeksie %edi w liczba1
movl liczba2(,%esi, 4), %ebx #wpisanie do rejestru ebx liczby bedacej na pozycji o indeksie %esi w liczba2
adcl %ebx, %eax #dodanie obu rejestrow z uwzględnieniem przeniesienia
push %eax #odłożenie wyniku na stos
pushf #odłożenie flag na stos
dec %edi #dekrementacja licznika liczby1
dec %esi #dekrementacja licznika liczby2
cmp $0,%esi #porównanie licznika liczba2 do zera po to żeby nie wyjść za jej zakres
jle dodawaj_do_liczba1 #jeżeli jest 0 to znaczy że liczba2 się skończyła i do liczba1 będziemy dodawać zera
cmp $0,%edi #porównanie licznika liczby1 do zera po to żeby nie wyjść za jej zakres
jle dodawaj_do_liczba2 #jeżeli jest 0 to znaczy że liczba1 się skończyła i do liczba2 będziemy dodawać zera
jmp dodawaj #jak nie to znaczy że należy dalej iterować po fragmentach liczb i je dodawać
```

Rysunek 2: Algorytm dodawania kolejnych fragmentów liczb

Gdy któraś z liczb się skończy przechodzimy do funkcji `dodawaj_do_liczba1` lub `dodawaj_do_liczba2`. Obie funkcje działają analogicznie. Omówiona więc zostanie jedna z nich. Funkcja ta na początku sprawdza czy jednocześnie licznik drugiej liczby się nie skończył. Jeżeli tak, to znaczy, że przeiterowane zostały obie liczby w całości i należy przejść do nadmiaru, który zostanie omówiony w kolejnym akapicie. Jeżeli nie to funkcja ta realizuje dodawanie na wcześniejszych zasadach jednak zamiast dodawać do jednej liczby drugą to dodaje zera, które są rozszerzeniem lewostronnym krótszej liczby.

```
dodawaj_do_liczba1:
cmp $0,%edi
jl sprawdz_nadmiar
movl liczba1(%edi, 4), %eax #wpisanie do rejestru eax wyciętej liczby z liczba1 o długości 4 o określonym indeksie
popf #ściągamy ze stosu flagi
adcl $0,%eax #dodaje zero do eax z uwzględnieniem przeniesienia
push %eax #wkładam wynik dodawania na stos
dec %edi #zmniejszam licznik petli
pushf #odkładam na stos flagi
jmp dodawaj_do_liczba1 #jeżeli nie to kontynuujemy dodawanie zera do liczby dłuższej
```

Rysunek 3: Dodawanie zer do drugiej liczby

Finalnym etapem działania algorytmu jest sprawdzenie na podstawie flagi CF (flaga przeniesienia) wystąpienia przeniesienia i jego dodania lub bezpośredniego zakończenia programu.

```
sprawdz_nadmiar: #sprawdzanie nadmiaru
popf #ściągamy flagi ze stosu
jc dodaj_nadmiar #skok do dodaj_nadmiar jeżeli CF=1
jnc exit #skok do exit jeżeli CF=0

dodaj_nadmiar: #zapisywanie nadmiaru na najwyższą pozycję wyniku
push $0x1 #wrzucamy go na stos
```

Rysunek 4: Obsługa nadmiaru

Wynik programu znajduje się na stosie i można odczytać jego zawartość w debuggerze komendą `x/5 $esp` (5 można zamienić na ilość pozycji ze stosu jakie chcemy wyświetlić)

## 4.2 Odejmowanie

Odejmowanie w ogólnym sposobie implementacji jest dość podobne do dodawania. Metoda pobierania kolejnych fragmentów liczb, działania pętli i warunków ich zakończenia jest taka sama. Algorytmy różnią się przez używaną funkcję odejmowania z uwzględnieniem pożyczki zamiast dodawania oraz przez inny sposób dodawania nadmiaru. Omówione

więc zostaną te elementy algorytmu.

W poniższym wycinku widać zastosowaną funkcję `sbbl` obsługującą dodawanie z uwzględnieniem pożyczki. Reszta algorytmu działa na zasadzie wcześniej omówionej części dodawania. Oczywiście po osiągnięciu zera przez którykolwiek z liczników również wywoływane są funkcje zajmujące się odejmowaniem zer lub odejmowaniem od zera działające analogicznie do tych w dodawaniu (Rysunek 3)

```
odejmuj:
popf #ściągamy flagi ze stosu
movl liczba1(%edi, 4), %eax #wpisanie do rejestru eax liczby bedacej na pozycji o indeksie %edi w liczba1
movl liczba2(%esi, 4), %ebx #wpisanie do rejestru eax liczby bedacej na pozycji o indeksie %edi w liczba2
sbbl %ebx, %eax #odjęcie obu rejestrow z uwzględnieniem pożyczki (roznica wzgledem dodawaia!)
push %eax #odłożenie wyniku na stos
pushf #odłożenie flag na stos
dec %edi #dekrementacja licznika liczby1
dec %esi #dekrementacja licznika liczby2
cmp $0,%esi #porównanie pierwszego licznika czy może pobralismy już całą liczbę
jl odejmuj_od_liczba1 #jeżeli przesłimy całą liczbą2 to teraz od liczby1 odejmujemy zera
cmp $0,%edi #porównujemy drugi licznik
jl odejmuj_od_liczba2 #jeżeli tak to teraz od zera odejmujemy liczbą2
jmp odejmuj #jak nie to znaczy że żadna z liczb się jeszcze nie skończyła i odejmujemy je obie od siebie dalej
```

Rysunek 5: Algorytm odejmowania

Różnica w obsłudze nadmiaru polega właściwie jedynie na tym w jakiej formie został on zapisany.

```
sprawdz_nadmiar: #sprawdzanie nadmiaru
popf #ściągamy flagi ze stosu
check_flag:
jc dodaj_nadmiar #skok do dodaj_nadmiar jeżeli CF=1
jnc exit #skok do exit jeżeli CF=0

dodaj_nadmiar: #zapisywanie nadmiaru na najwyższą pozycję wyniku
push $0xFFFFFFFF #wrzucamy go na stos
```

Rysunek 6: Obsługa nadmiaru w odejmowaniu

Wynik programu znajduje się na stosie i można odczytać jego zawartość w debuggerze komendą `x/5 $esp` (5 można zamienić na ilość pozycji ze stosu jakie chcemy wyświetlić)

### 4.3 Mnożenie

Algorytm mnożenia jest najbardziej rozbudowanym algorytmem spośród tych trzech do zaimplementowania. Dużym ułatwieniem przed przystąpieniem do jego implementacji było rozrysowanie schematu jego działania, zaplanowanie kroków algorytmów w postaci kroków a następnie ich zakodowanie. Dodatkowo, w algorytmie mnożenia dodana została

zmienna w której przechowywany będzie finalny wynik. Można go odczytać w debuggerze za pomocą komendy *p/x (long[10]) wynik*

Działanie programu można podzielić na trzy etapy:

- Działanie dużej, zewnętrznej pętli, która pobiera kolejne fragmenty mnożnika
- Działanie małej, wewnętrznej pętli, która pobiera kolejne fragmenty mnożnej
- Obsługę nadmiaru

Duża pętla ma za zadania przypisywania kolejnych fragmentów mnożnej do rejestru *eax*, tak aby można było przez nią mnożyć podczas działania małej pętli. Dodatkowo podczas tej pętli inkrementuje się licznik, który wskazuje na obecną pozycję zapisu fragmentu wyniku i tym samym oznacza przesunięcie jakie należy wykonać w małej pętli podczas sumowania kolejnych iloczynów cząstkowych. W pętli zewnętrznej sprawdzany jest także warunek zakończenia działania algorytmu.

```
_start:
clc #czyszczenie flag
pushf #odłożenie czystych flag na stos
push $liczba1_len #odłożenie na stos długości liczby1
push $0 #odłożenie na stos 0, za chwilę zdjemiemy je do edi

duza_petla:
pop %edi #zdjecie ze stosu wartosci licznika (bedzie to index pozycji w wyniku) do rejestru edi
inc %edi #zwiększenie licznika
pop %esi #sciagam esi ze stosu (bedzie licznikiem petli duza_petla)
cmp $0,%esi #sprawdzam czy esi jest juz zerem
jz exit #jak jest to koncze
dec %esi #jak nie to zmniejszam licznik o 1
movl liczba1(,%esi, 4), %eax #wpisuje do eaxa aktualny fragment liczby1 wedlug licznika esi
push %esi #odkładam licznika na stos
push %edi #odkładam edi na stos
mov $liczba2_len, %esi #wpisuje do rejestru esi dlugosc liczby drugiej (bedzie to licznik malej petli)
```

Rysunek 7: Działanie pętli zewnętrznej

Pętla wewnętrzna pobiera kolejne fragmenty mnożnej i wymnaża je z mnożnikiem. Wynik tego działania dodaje do wyniku z odpowiednim przesunięciem jednoznaczonym z wagą tego wyniku. Podczas działania małej pętli sprawdzane jest wystąpienie nadmiaru podczas sumowania iloczynów.

```
_start:
clc #czyszczenie flag
pushf #odłożenie czystych flag na stos
push $liczba1_len #odłożenie na stos długości liczby1
push $0 #odłożenie na stos 0, za chwile zdjemy je do edi

duza_petla:
pop %edi #zdjęcie ze stosu wartości licznika (bedzie to index pozycji w wyniku) do rejestru edi
inc %edi #zwiększenie licznika
pop %esi #ściągam esi ze stosu (bedzie licznikiem petli duza_petla)
cmp $0,%esi #sprawdzam czy esi jest już zerem
jz exit #jak jest to konczy
dec %esi #jak nie to zmniejszam licznik o 1
movl liczba1(,%esi, 4), %eax #wpisuje do eaxa aktualny fragment liczby1 według licznika esi
push %esi #odkładam licznika na stos
push %edi #odkładam edi na stos
mov $liczba2_len, %esi #wpisuje do rejestru esi długość liczby drugiej (bedzie to licznik małej petli)
```

Rysunek 8: Działanie pętli wewnętrznej

Nadmiar ten również dodawany jest na odpowiednią pozycję wyniku a następnie program wraca do funkcji realizującej dalszą część mnożenia.

```
dodaj_nadmiar1:
adcl $0,wynik(,%edi,4) #dodaje nadmiar tzn 0 z uwzględnieniem przeniesienia na kolejną pozycję wyniku
clc #czyszcze flagi
jmp wroc1 #wracam do małej petli
```

Rysunek 9: Obsługa nadmiaru w sumowaniu iloczynów cząstkowych

Wynik programu znajduje się w zmiennej wynik i można odczytać ją odczytać w debuggerze komendą *p/x long[5] wynik* (5 można zamienić na ilość pozycji wyniku jakie chcemy wyświetlić)



## 5 Opis uruchomienia programu

Program uruchamiany jest przy pomocy makefile, który asembluje i linkuje wszystkie trzy programy na raz. Przy asemblacji użyte zostały takie opcje jak `-32` (informacje o kodzie dla systemu 32bit) oraz `-g` (generowanie flag dla debuggera). Do komendy linkowania dołożona została informacja o wybranym trybie emulacji `elf_i386`.

```
all: odejmowanie dodawanie mnozenie

odejmowanie: odejmowanie.o
|   ld -m elf_i386 -o odejmowanie odejmowanie.o

odejmowanie.o: odejmowanie.s
|   as -g --32 -o odejmowanie.o odejmowanie.s

dodawanie: dodawanie.o
|   ld -m elf_i386 -o dodawanie dodawanie.o

dodawanie.o: dodawanie.s
|   as -g --32 -o dodawanie.o dodawanie.s

mnozenie: mnozenie.o
|   ld -m elf_i386 -o mnozenie mnozenie.o

mnozenie.o: mnozenie.s
|   as -g --32 -o mnozenie.o mnozenie.s
```

Rysunek 10: Zawartość pliku makefile