Sprawozdanie Lab 1

Wykonanie: Wojciech Bulek i Michał Bęben

1. Zadanie na 3.0

```
Stala EQU 1000 ; przypisujemy wartosc 1000 do zmiennej Stala, hex = 03E8
    DanaL DATA 20h ; identyfikacja miejsca w pamieci dla wartosci 20h
   DanaH DATA 21h ; identyfikacja miejsca w pamieci dla wartosci 21h
   WynikL DATA 30h ; identyfikacja miejsca w pamieci dla wartosci 30h
   WynikH DATA 31h ; identyfikacja miejsca w pamieci dla wartosci 31h
   CSEG AT 0 ; rezerwacja obszaru
       JMP start ; skok do etykiety
   CSEG AT 100h ; rezerwacja obszaru
   start: ; zdefiniowanie etykiety
10
        ; zapis drugiego bajtu zmiennej Stala
11
       MOV A, DanaL ; przypisanie DanaL do akumulatora A
12
       ADD A, #low(Stala); dodanie do akumulatora A wartosc "#low(Stala)"
13
       MOV WynikL, A ; przypisanie wartości z akumulatora A do "WynikL"
14 ; zapis pierwszego bajtu
       MOV A, DanaH ; przypisanie DanaH do akumulatora A
15
16
       ADDC A, #high(Stala) ; dodanie do akumulatora A pierwszego bajtu z wartosci 03E8
       MOV WynikH, A ; przypisanie wartości z akumulatora A do "WynikH"
       MOV 20h, #09h; wpisanie wartosci 09h pod adres 20h, # to adres
       MOV 21h, #0Ah ; wpisanie wartosci 0Ah pod adres 21h
20 END ; koniec programu
```

Skończony Program przedstawia się następująco, do każdej linii został dodany opis wskazujący na to co dokładnie robimy w danym momencie w programie. Sam proces i uruchomienie wyjaśnimy poniżej:

Pierwszym elementem działania programu jest zapis liczby 1000 w systemie dziesiętnym w pamięci procesora w systemie ósemkowym. 1000 w systemie ósemkowym to **03E8**, tak więc do pełnego zapisu takiej liczby będziemy potrzebowali dwóch komórek pamięci. Liczbę taką rozbijamy na dwie części, low i high, **03 i E8**. W programie dzieje się to w tym miejscu:

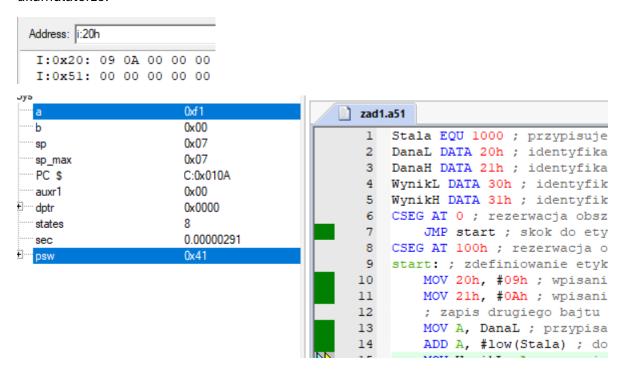
Widzimy że został zapisany drugi bajt do pamięci, **E8**, pod komórkę **30h. Zostało to zrobione z pomocą akumulatora do którego dodaliśmy z pomocą wbudowanej funkcji #low().** W drugiej punkcie dodajemy pozostałą część liczby, **03**, do komórki sąsiedniej **31h**:

```
CSEG AT 0 ; rezerwacja obszaru
               JMP start ; skok do etykiety
           CSEG AT 100h ; rezerwacja obszaru
        q
           start: ; zdefiniowanie etykiety
       10
               ; zapis drugiego bajtu zmiennej Stala
       11
               MOV A, DanaL ; przypisanie DanaL do akumulatora A
               ADD A, #low(Stala) ; dodanie do akumulatora A wartosc "#low(Stala)"
       13
               MOV WynikL, A ; przypisanie wartosci z akumulatora A do "WynikL"
       14
               ; zapis pierwszego bajtu
       15
               MOV A, DanaH ; przypisanie DanaH do akumulatora A
       16
               ADDC A, #high(Stala) ; dodanie do akumulatora A pierwszego bajtu z wartosci 03E8
               MOV WynikH, A ; przypisanie wartosci z akumulatora A do "WynikH"
               MOV 20h, #09h; wpisanie wartosci 09h pod adres 20h, # to adres
       19
               MOV 21h, #0Ah ; wpisanie wartosci 0Ah pod adres 21h
          END : koniec programu
       20
                                                                        LABY_WLASNE\\01\\Objects\\01"
                                                                                I:0x30: E8 03 00 00 00 00 00 00 00 0
                                                                                I:0x52: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0
                                                                               I:0x74: 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0
```

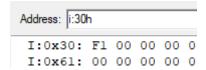
W ten sposób mogliśmy zapisać "dużą" liczbę w naszej pamięci rozdzielając ją na sąsiadujące bajty pamięci na naszym procesorze, tak jak jest to widoczne na załączonym obrazie.

Rzeczywistą częścią zadania jest sprawienie abyśmy mogli dodawać i odejmować liczby szesnastobitowe. Na wyższych zdjęciach było już to widoczne że dojdą dwie nowe wartości, **09 i 0A** które należy dodać do tego co mamy. Z związku z tym przeniesiemy to na górę wykonania programu.

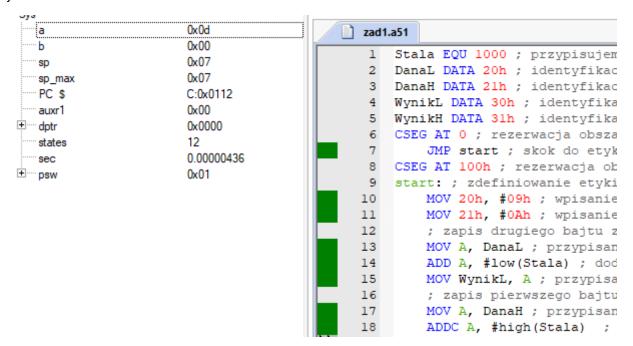
Dzięki rozdzieleniu liczby 1000 możemy dodawać po kolei części zadania. Widzimy to w akumulatorze.



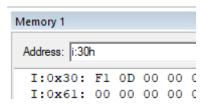
Przyjmuje on wartość **F1h** co jest wynikiem dodania E8 do 09. Tą wartość przenosimy do odpowiednich adresów wyniku tak jak to zostało opisane już wyżej.



Analogicznie postępujemy z dodawaniem pozostałych wartości, najpierw przenosimy wartość **0A** do akumulatora, a następnie dodajemy do niego **03**. Akumulator pokaże wartość **0D**. **Funkcja ADDC różni się od zwykłego ADD flagą przeniesienia**, ale dla podanego przykładu nie jest ona ważna.



Po wszystkim ukaże nam się owoc naszych trudów:



Czyli, czytając od tyłu **0DF1h** co jest ostatecznym wynikiem. Jego poprawność można sprawdzić na jakimkolwiek dostępnym kalkulatorze:

Result Hex value: 03E8 + 0A09 = DF1 Decimal value: 1000 + 2569 = 3569 03E8 + V 0A09 = ? Calculate Clear

Podsumowanie:

- a) Działania na większych liczbach muszą brać pod uwagę środowisko w którym się znajdują. Komórki pamięci są ośmiobitowe i każda operacja przekraczająca maksymalną wartość FF musi być rozbita na części.
- b) Odwoływanie się do komórek pamięci wykonywane jest przez albo bezpośredni symbol w systemie szesnastkowym, albo wcześniej ustaloną stałą.
- c) ADD i ADDC są potrzebne do dodawania wartości. ADDC ma flagę przeniesienia, która wskazuje czy podczas dodawania przekroczono maksymalną wartość FF. Odejmowanie wykonywane jest z pomocą SUBB analogicznie do dodawania.