

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Ime:	<i>Luka</i>	Broj indeksa:	<i>18587</i>
Prezime:	<i>Veličković</i>		
LV po redu:	<i>II</i>	Termin:	<i>2</i>
Datum i vreme početka izrade	<i>18.11.2022 21:28</i>		

Zadatak:

Izračunati, bez transformacije, i uz optimizaciju deljenja stepenom 2, vrednost izraza $(B1+1)*([B1*]-1) / (B1-B2^{2/4})$,

pri čemu su: B1 32b, B2 32b, oba neoznačeni podaci, a operator $[X*]$ znači:

zadržani bitovi na parnim pozicijama podatka X, a ostali bitovi postavljeni na 1.

- a) Da li ovaj problem može da se reši u zadatim okvirima? Ukoliko ne može, pod kojim uslovima bi mogao da se reši? Rešiti zadati problem u okvirima u kojima može da se reši.

Formirati primere početnih vrednosti koji demonstriraju sve osobine zadatog problema, posebno u pogledu međuprenosa, izlaznog prenosa, ostatka pri deljenju, vrednosti nekog od međurezultata jednako nuli, i za eventualne slučajeve kada nije moguće doći do tačnog rezultata.

Za svaki primer početnih vrednosti:

- navesti po čemu je karakterističan - koju osobinu demonstrira
- izračunati rešenje i pokazati kako se dolazi do tog rešenja po koracima nacrtane šeme postupka.

Za svaku operaciju iz izraza datog u problemu, nacrtati šemu izvođenja te operacije kada bi se izvodio instrukcijama x86-32 arhitekture procesora. Na šemi treba da se vide težine pojedinih delova operanada, redosled redosled izračunavanja, operandi i odredišta svakog međurezultata i konačnog rezultata. Šeme prikazati u redosledu u kome bi operacije trebalo izvoditi u asemblerskom programu.

- b) Napisati kod na asemblerskom jeziku za sprovođenje izračunavanja po šemi postupka iz a). Na šemi postupka označiti registre koji su korišćeni u kodu. Uneti napisani kod u emulator na adresi <https://carlosrafaelgn.com.br/Asm86/>; primere početnih vrednosti uneti kao kompletne instrukcije upisivanja vrednosti u promenljive, pri čemu su svi kompleti, osim jednog, podešeni kao komentar. Izvršiti napisani kod u emulatoru za sve primere početnih vrednosti i ustanoviti da li program radi kako je očekivano.

U izveštaju napisati kratak tekst o tome šta program treba da radi, da li se izvršava ili postoji greška (i gde je greška - priložiti snimak ekrana!) i da li se rezultati poklapaju sa očekivanim rezultatima iz a) za sve primere.

Ukoliko se za neki primer rezultati ne poklapaju sa očekivanima, ustanoviti na kom mestu u kodu dolazi do odstupanja.

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Rešenje:

a) Primeri vrednosti, šeme operacija

Dati zadatak nije moguće u potpunosti rešiti u zadatim okvirima. U zadatom problemu pojavljuje se izraz $(B_1 - B_2^2/4)$, a kako su brojevi B_1 i B_2 neoznačeni, slučajeve u kojima je $B_1 \leq B_2^2/4$ nije moguće rešiti u zadatim okvirima. Za brojeve koji ne zadovoljavaju prethodni uslov moguće je rešiti zadati problem. Može se i bliže odrediti maksimalna vrednost koju broj B_2 može imati.

Kako se radi o 32-bitnim brojevima, maksimalna vrednost koju broj B_1 može imati je $0xFFFFFFFF$. Neophodno je da izraz $B_2^2/4$ bude manji od zadatog broja. Množenjem maksimalne vrednosti broja B_1 sa 4 zaključujemo da B_2^2 može maksimalno imati vrednost $0x3FFFFFFFC$. Nalaženjem korena datog broja zaključuje se da B_2 maksimalno može imati vrednost $0x1FFFF$, pri čemu da bi problem bio rešiv neophodno je da B_1 ima vrednost veću od $0xFFFFF0000$.

Primeri početnih vrednost:

- 1) Ulazne vrednosti koje dovode do toga da se broj B_2 nakon kvadriranja nalazi u registru EDX:EAX, pri čemu taj broj nije deljiv brojem 4, pa se ostatak pri računanju zanemaruje.

$B_1 = 0x81CA2454$

$B_2 = 0x12F43$

Rešenje: - Računamo B_2^2 i međurezultat se nalazi u registrima EDX:EAX

$$B_2^2 = 0x12F43 * 0x12F43 = 0x1673FAB89$$

Registar EDX nakon kvadriranja:

0b00000000000000000000000000000001

Registar EAX nakon kvadriranja:

0b01100111001111111010101110001001

Deljenje brojem 4 podrazumeva pomeranje registra 2 mesta udesno. Kako se broj B_2^2 nalazi u dva registra, neophodno je pamti šta se dešava sa bitovima registra koji pamti cifre najveće težine. Zbog toga je dvostruko pomeranje udesno neophodno izvršiti izvršavanjem jednostrukog pomeranja dva puta, između kojih se izlazna cifra iz registra EDX umeće na mesto cifre najveće težine registra EAX.

Registar EDX nakon deljenja sa 2, tj. nakon pomeranja sadržaja udesno za 1 mesto:

0b0000000000000000000000000000000,

cifra najmanje težine datog registra (1) sačuvana u carry flagu, iz koga se prebacuje u registar ECX, čije je stanje sada 0b00000000000000000000000000000001, a nakon pomeranja sadržaja za 31 mesto ulevo 0b10000000000000000000000000000000.

Registar EAX nakon deljena sa 2, tj. nakon pomeranja sadržaja udesno za 1 mesto:

0b0011001110011111101010111000100,

pri čemu je cifra najmanje težine, koja je istisnuta iz broja (1) ignorisana.

Da bi se cifra koja je izbačena iz registra EDX, a sada se nalazi na mestu cifre najveće težine u registru ECX, umetnula na mesto cifre najveće težine registra EAX, potrebno je izvršiti OR između odgovarajućih bitova registara EAX i ECX.

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Stanje registra EAX je sada 0b1011001110011111101010111000100 što odgovara heksadekadnom broju 0xB39FD5C4.

Opisani postupak se ponovi još jednom, nakon čega je stanje registra EAX 0b0101100111001111110101011100010, što odgovara broju 0x59CFEAE2.

Kako je $0x59CFEAE2 * 4 = 0x1673FAB88$, zaključujemo da je ignorisani ostatak 1.

Dalje se od broja B_1 oduzima izračunati broj i dobija se 0x27FA3972, što predstavlja vrednost izraza $(B_1 - B_2^2/4)$.

Sledeći korak je izračunavanje vrednosti izraza $([B_1^*] - 1)$. Kako bi se izračunalo $[B_1^*]$, neophodno je izvršiti operaciju OR između odgovarajućih bitova maskom koja će bitove na neparnim pozicijama postaviti na 1, a bitove na parnim zadržati. Na primeru 4 bita $b_3b_2b_1b_0$ primećujemo da, kako bi se ovaj efekat postigao, je potrebno primeniti masku 1 0 1 0, što odgovara heksadekadnom broju 0xA. Shodno tome, za postizanje željenog efekta na 32-bitnom broju potrebno je primeniti masku 0xAAAAAAAA. U konkretnom primeru to izgleda ovako: $B_1 - 0b10000001110010100010010001010100$

OR 0b10101010101010101010101010101010

0b10101011111010101010111011111110,

što je jednako 0xABEAAEFE, što nakon dekrementiranja postaje 0xABEAAEFD.

Sledeći korak je inkrementiranje broja B_1 , što daje broj 0x81CA2455.

Na kraju se početni izraz sveo na $0x81CA2455 * 0xABEAAEFD / 0x27FA3972$ čija je vrednost 0x22E23D574, a ostatak 0x65CC59.

- 2) Ulazne vrednosti kod kojih je jedno od međurešenja jednako 0, pri čemu je i konačno rešenje jednako 0, a pojavljuje se izlazni prenos.

$B_1 = 0xFFFFFFFF$

$B_2 = 0x126C2$

Primenom opisanog postupka za izračunavanje izraza $(B_1 - B_2^2/4)$, opisanog u prvom primeru, dobija se vrednost 0x54D88AC1. Primena operatora $[X^*]$ na operand B_1 nema efekta. Dekrementiranje datog operanda daje vrednost 0xFFFFFFFFE.

Inkrementiranje datog operanda, pri izračunavanju vrednosti prvog izraza daje vrednost 0b100000000, pri čemu će se u registru EAX naći samo 0b00000000, a 1 predstavlja izlazni prenos. Na osnovu šeme izračunavanja konačna vrednost će biti 0, jer se izlazni prenos ne uračunava. Tačno rešenje za date vrednosti je 0x2FFFFFFFA.

- 3) Primer graničnog slučaja, pri čemu je B_2 najmanji broj za koji je neophodno pamtit u 32 bita, a broj B_1 najmanji mogući broj koji se može uzeti za datu vrednost broja B_2

$B_1 = 0x40000001$

$B_2 = 0x10000$

Vrednost izraza nakon primenjivanja neophodnih operacija je 0x3AAAAAAC55555554

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Nakon priloženih primera moguće je izvršiti dopunu zaključka navedenog na početku koji govori o uslovima pod kojima je moguće rešiti zadati problem. Uslov navodi da je maksimalna vrednost koju broj B_2 može imati $0x1FFFF$, pri čemu B_1 mora biti veće od $B_2^2/4$, tj. veće od $0xFFFF0000$. Na osnovu primera 2 zaključujemo da B_1 ne može imati vrednost $0xFFFFFFFF$.

Na osnovu primera 1 i 3 zaključujemo da postoje primeri u kojima proizvod prva dva izraza prilikom deljenja trecim izrazom dovodi do toga da konačno rešenje ima 9 ili više bajtova, a kako deljenje 32-bitnim brojem smešta rezultat u registar EAX, koji je 8-bajtni, dolazi do prekoračenja. Zbog toga je neophodno da broj B_2 bude manji od $0x10000$.

4) Primer prosečnih vrednosti operandada B_1 i B_2

$B_1 = 0xE723C3$

$B_2 = 0x3C4$

$B_2^2/4 = 0x38B84$

$B_1 - B_2^2/4 = 0xE3983F$

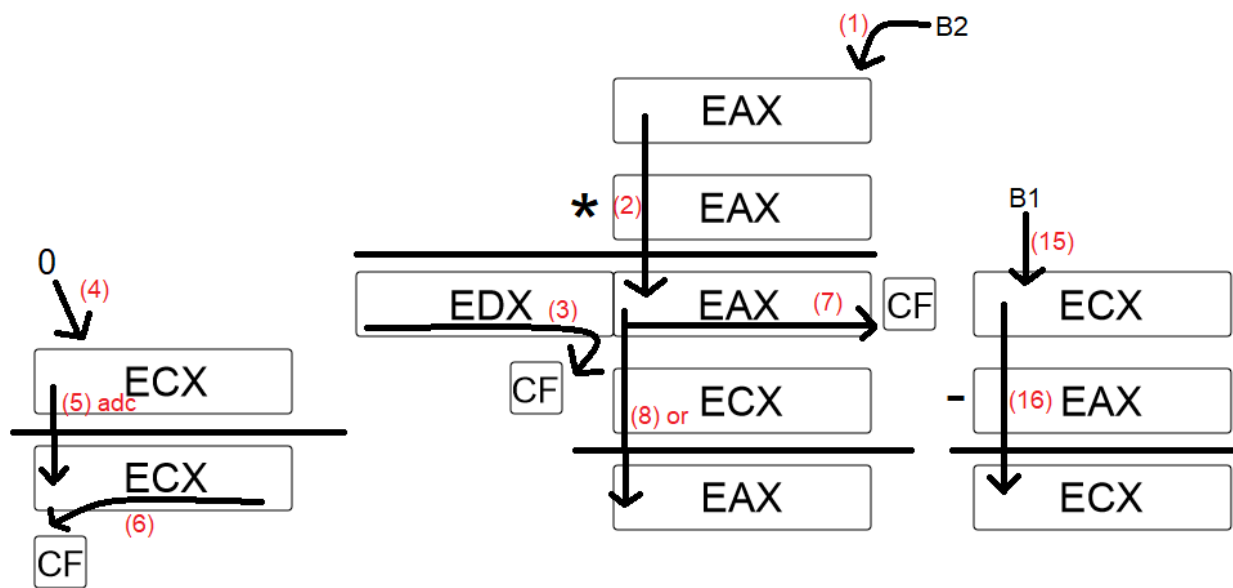
$[B_1*] - 1 = 0xAAEFABEA$

Konačno rešenje $0xAD9944D6$, ostatak $0xCD9C7E$.

Dati problem rastavlja se na 4 potproblema:

- izračunavanje izraza $(B_1 - B_2^2/4)$ i smeštanje međurezultata u registar ECX
- izračunavanje izraza $([B_1*] - 1)$ i smeštanje međurezultata u registar EBX
- izračunavanje izraza $(B_1 + 1)$ i smeštanje međurezultata u registar EAX
- izračunavanje izraza oblika $A * B / C$ pri čemu se konačni rezultat smešta u registru EAX

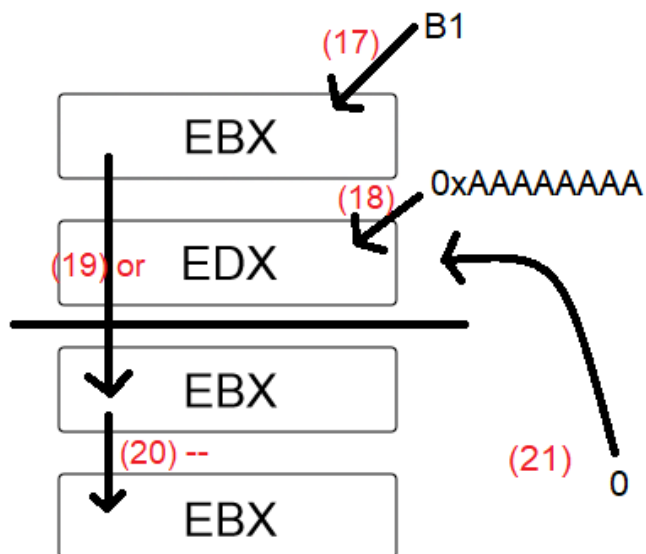
1) Izračunavanje izraza $(B_1 - B_2^2/4)$ i smeštanje međurezultata u registar ECX



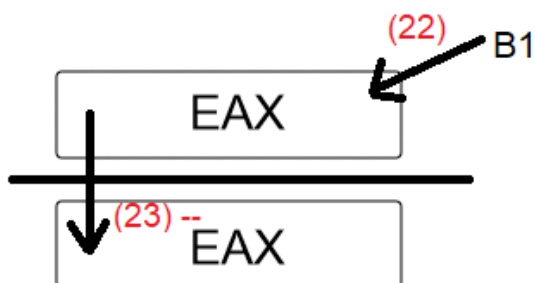
Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Nakon koraka 8, koraci [3-8] se ponavljaju još jednom, u istom redosledu u kome su izvršeni.

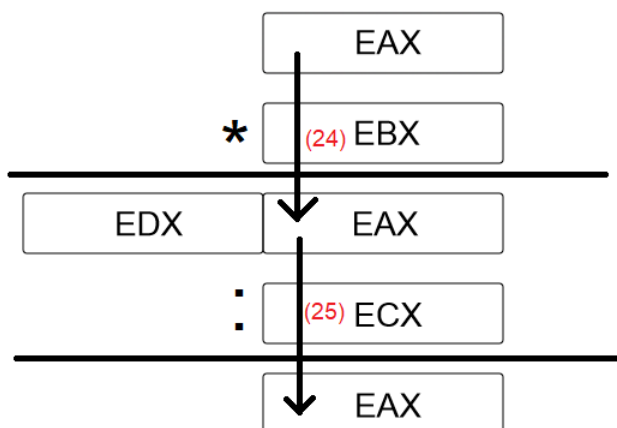
- 2) Izračunavanje izraza $([B_1^*] - 1)$ i smeštanje međurezultata u registar EBX



- 3) Izračunavanje izraza $(B_1 + 1)$ i smeštanje međurezultata u registar EAX



- 4) Izračunavanje izraza oblika $A * B / C$ pri čemu se konačni rezultat smešta u registru EAX



Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

b) Kod rešenja, izveštaj o testiranju

; 1.

```
MOV EAX, 0x12F43  
; 0x126C2, 0x10000, 0x3C4  
MUL EAX
```

; 2.

```
SHR EDX, 1  
ADC ECX, 0  
SHL ECX, 31  
SHR EAX, 1  
OR EAX, ECX
```

```
SHR EDX, 1  
MOV ECX, 0  
ADC ECX, 0  
SHL ECX, 31  
SHR EAX, 1  
OR EAX, ECX
```

```
MOV ECX, 0x81CA2454  
;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3  
SUB ECX, EAX  
MOV EAX, 0
```

; 3.

```
MOV EBX, 0x81CA2454  
;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3  
MOV EDX, 0AAAAAAAAH  
OR EBX, EDX  
DEC EBX  
MOV EDX, 0
```

; 4.

```
MOV EAX, 0x81CA2454  
;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3  
INC EAX
```

```
MUL EBX
```

```
DIV ECX
```

Prvi deo koda izračunava vrednost broja B_2^2 . Drugi deo koda vrši deljenje brojem 4, optimizovano u vidu korišćenja operacije pomeranja binarnog sadržaja udesno. Kako je moguća situacija u kojoj broj B_2^2 zauzima više od 8 bajtova, tj situacija u kojoj je deo kvadriranog broja u registru EDX, neophodno je obezbediti da se istisnute cifre iz registra EDX umetnu na mesto bita najveće težine registra EAX. Ovo je izvršeno tako što se nakon istiskivanja cifra pamti u registru ECX, na mesto cifre najmanje težine. Pomeranjem binarnog sadržaja za 31 mesto ulevo omogućava da se primenom OR operacije između registara EAX i ECX ta cifra umetne na odgovarajuću poziciju. Pošto je deljenje sa 4 ekvivalentno pomeranju binarnog sadržaja za 2 mesta udesno, opisani postupak potrebno je ponoviti 2 puta. Broj koji se dobija smešten je u registar ECX.

Treći deo koda vrši maskiranje i dekrementiranje broja B_1 . Razlog za primenu date maske opisan je u diskusiji prvog primera ulaznih vrednosti. Vrednost izraza smeštena je u registar EBX.

Ostatak koda izvršava inkrementiranje broja B_1 , pri čemu se vrednost smeštena u akumulator. Vrš se množenje akumulatora registrom EBX i deljenje (sada registra EDX:EAX) registrom ECX.

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

Priloženo rešenje ne radi za primere kod kojih je konačno rešenje broj koji ne može da se smesti u jedan registar. Na početku dokumenta i kroz dokument definisani su pojedini uslovi koji ograničavaju vrednosti koje brojevi mogu uzeti.

1. $B_1 = 0x81CA2456$, $B_2 = 0x12F43$

Za ovaj primer početnih vrednosti očekivan rezultat je $0x22E23D574$.

Kako je konačni rezultat 9 bajta, a registar u kome se smešta celobrojna vrednost 8, dolazi do greške „Division Quotient Overflow“. Do poslednjeg koraka, u kome se javila greška, izvršavanje programa je teklo očekivano.

2. $B_1 = 0xFFFFFFFF$, $B_2 = 0x126C2$

Za ovaj primer početnih vrednosti očekivan rezultat je $0x2FFFFFFFA$.

Ovo rešenje se ne poklapa, iz razloga navedenih prilikom predstavljanja početnih vrednosti. Odstupanje od ispravnog rešenja događa se prilikom množenja registrara u liniji 35.

3. $B_1 = 0x40000001$, $B_2 = 0x10000$

Očekivano rešenje: $0x3AAAAAAC55555554$.

Primer ulaznih vrednosti kod koga se odstupanje javlja u poslednjem koraku prilikom deljenja, uz isto objašnjenje kao za prvi primer ulaznih vrednosti.

4. $B_1 = 0xE723C3$, $B_2 = 0x3C4$

Kod datog primera ulaznih vrednosti dobija se tačno rešenje. Očekivano rešenje: $0xAD9944D6$.

```
2 MOV EAX, 0x12F43
3 ; 0x126C2, 0x10000, 0x3C4
4 MUL EAX
5 ; 2.
6 SHR EDX, 1
7 ADC ECX, 0
8 SHL ECX, 31
9 SHR EAX, 1
10 OR EAX, ECX
11
12 SHR EDX, 1
13 MOV ECX, 0
14 ADC ECX, 0
15 SHL ECX, 31
16 SHR EAX, 1
17 OR EAX, ECX
18
19 MOV ECX, 0x81CA2454
20 ;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3
21 SUB ECX, EAX
22 MOV EAX, 0
23 ; 3.
24 MOV EBX, 0x81CA2454
25 ;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3
26 MOV EDX, 0AAAAAAAH
27 OR EBX, EDX
28 DEC EBX
29 MOV EDX, 0
30 ; 4.
31 MOV EAX, 0x81CA2454
32 ;0xFFFFFFFF, 40000001, E723C3
33 INC EAX
34
35 MUL EBX
36
37 DIV ECX
```

Registers

EAX	0xA629AE01	EBX	0xABEAAEFD
ECX	0x27FA3972	EDX	0x572901C1
ESI	0x00000000	EDI	0x00000000
EBP	0x00000000	ESP	0x00020400
EIP	0x00020460	Ln 37, Col 1	

Flags

Carry	1	Dir	0
Int	0	Overflow	1
Sign	1	Zero	0

Division quotient overflow

```
2 MOV EAX, 0x126C2
3 ; 0x10000, 0x3C4
4 MUL EAX
5 ; 2.
6 SHR EDX, 1
7 ADC ECX, 0
8 SHL ECX, 31
9 SHR EAX, 1
10 OR EAX, ECX
11
12 SHR EDX, 1
13 MOV ECX, 0
14 ADC ECX, 0
15 SHL ECX, 31
16 SHR EAX, 1
17 OR EAX, ECX
18
19 MOV ECX, 0xffffffff
20 ;40000001, E723C3
21 SUB ECX, EAX
22 MOV EAX, 0
23 ; 3.
24 MOV EBX, 0xffffffff
25 ;40000001, E723C3
26 MOV EDX, 0AAAAAAAH
27 OR EBX, EDX
28 DEC EBX
29 MOV EDX, 0
30 ; 4.
31 MOV EAX, 0xffffffff
32 ;40000001, E723C3
33 INC EAX
34
35 MUL EBX
36
37 DIV ECX
```

Registers

EAX	0x00000000	EBX	0xFFFFFFFF
ECX	0xAB27753E	EDX	0x00000000
ESI	0x00000000	EDI	0x00000000
EBP	0x00000000	ESP	0x00020400
EIP	0x00020464	No code	

Flags

Carry	0	Dir	0
Int	0	Overflow	0
Sign	0	Zero	1

Arhitektura i organizacija računara 1 – laboratorijska vežba - Izveštaj

```

1 ; 1.
2 MOV EAX, 0x10000;0x3C4
3 MUL EAX
4 ; 2.
5 SHR EDX, 1
6 ADC ECX, 0
7 SHL ECX, 31
8 SHR EAX, 1
9 OR EAX, ECX
10
11 SHR EDX, 1
12 MOV ECX, 0
13 ADC ECX, 0
14 SHL ECX, 31
15 SHR EAX, 1
16 OR EAX, ECX
17
18 MOV ECX, 0x40000001; E723C3
19 SUB ECX, EAX
20 MOV EAX, 0
21 ; 3.
22 MOV EBX, 0x40000001; E723C3
23 MOV EDX, 0AAAAAAAH
24 OR EBX, EDX
25 DEC EBX
26 MOV EDX, 0
27 ; 4.
28 MOV EAX, 0x40000001; E723C3
29 INC EAX
30
31 MUL EBX
32
33 DIV ECX
34

```

Registers

EAX	0x55555554	EBX	0xEAAAAAA
ECX	0x00000001	EDX	0x3AAAAAAC
ESI	0x00000000	EDI	0x00000000
EBP	0x00000000	ESP	0x00020400
EIP	0x00020460	Ln 33, Col 1	

Flags

Carry	1	Dir	0
Int	0	Overflow	1
Sign	0	Zero	0

Division quotient overflow

```

1 ; 1.
2 MOV EAX, 0x3C4
3 MUL EAX
4 ; 2.
5 SHR EDX, 1
6 ADC ECX, 0
7 SHL ECX, 31
8 SHR EAX, 1
9 OR EAX, ECX
10
11 SHR EDX, 1
12 MOV ECX, 0
13 ADC ECX, 0
14 SHL ECX, 31
15 SHR EAX, 1
16 OR EAX, ECX
17
18 MOV ECX, 0xE723C3
19 SUB ECX, EAX
20 MOV EAX, 0
21 ; 3.
22 MOV EBX, 0xE723C3
23 MOV EDX, 0AAAAAAAH
24 OR EBX, EDX
25 DEC EBX
26 MOV EDX, 0
27 ; 4.
28 MOV EAX, 0xE723C3
29 INC EAX
30
31 MUL EBX
32
33 DIV ECX

```

Registers

EAX	0xAD9944D6	EBX	0xAAEFABEA
ECX	0x00E3983F	EDX	0x00CD9C7E
ESI	0x00000000	EDI	0x00000000
EBP	0x00000000	ESP	0x00020400
EIP	0x00020464	No code	

Flags

Carry	1	Dir	0
Int	0	Overflow	1
Sign	0	Zero	0

Samoevaluacija

Na skali 0-5 (0 - „nikako“, „nimalo“; 5 - „potpuno“), u kom stepenu smatrate da ste:

1) bili savladali gradivo PRE početka rada na vežbi	4
2) razumeli zadatak	3
3) ispunili zahteve zadatka a)	4
4) ispunili zahteve zadatka b)	4
5) istestirali i opisali funkcionisanje svog rešenja	5
6) razumeli ponašanje svog rešenja i pojedinih instrukcija i mehanizama	4
7) imali dovoljno vremena za vežbu	5
8) unapredili svoje znanje u toku vežbe	4

<Luka Veličković, 22.11.2022, 17:10 >