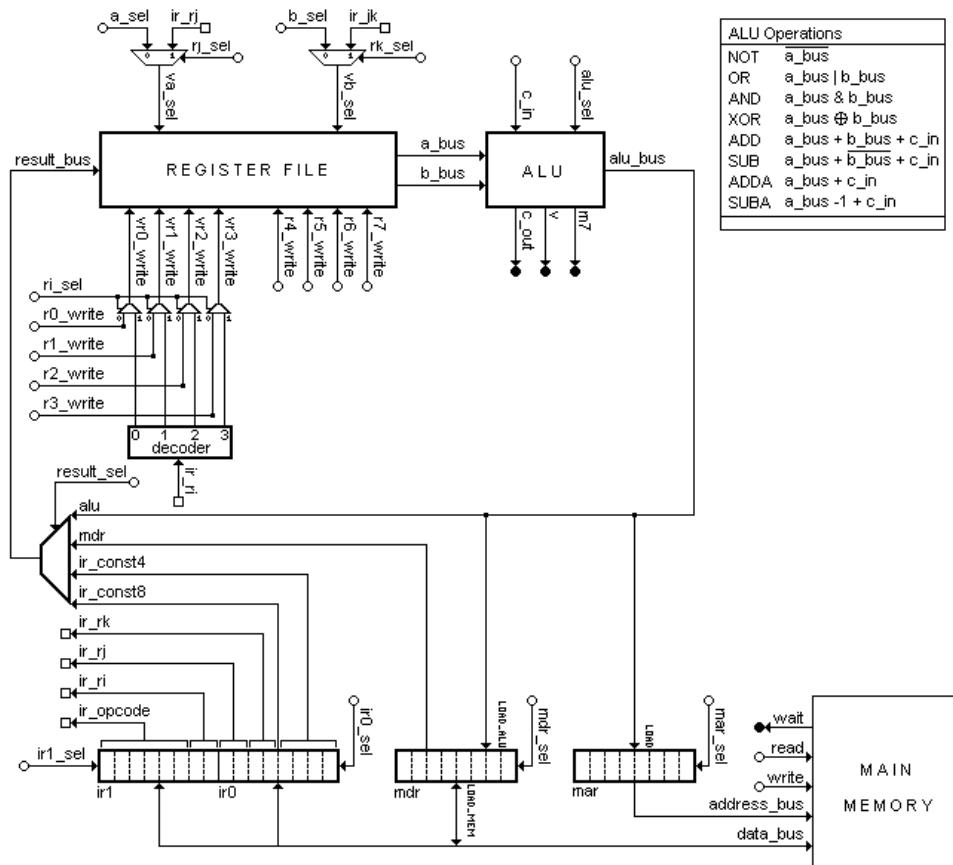


Arhitektura računala 2

Međuispit

1. Razmatramo model mikroprogramskog procesora gdje je r_7 programsko brojilo, a r_6 pokazivač stoga. Napišite mikrokod instrukcije INC (r_j), rk koja uvećava za 2 podatke koji se nalaze u memoriji i počinju od adrese zapisane u r_j . Broj podataka zapisan je u rk . Neka je operacijski kod instrukcije 000010. Bilo koji se registar može koristiti kao pomoći, no potrebno je očuvati kontekst korištenjem stoga. Napišite program u memoriji koji će uvećati za dva niz [1, 10] koji je pohranjen u memoriji na adresi 100 nadalje. prepostavite da su vam dostupne funkcije SETSP (000011) i SET ri (000100) koje postavljaju pokazivač stoga odnosno ri na 8-bitnu konstantu. Prikažite sadržaj memorije nakon izvođenja programa.



Memory Interface	
result_sel=	ALU Place the alu_bus value on the result_bus .
	MDR Place the mdr value on the result_bus .
IR_CONST4	Place ir_const4 on the result_bus . (ir_const4 = last 4 bits of ir0)
IR_CONST8	Place ir_const8 on the result_bus . (ir_const8 = all 8 bits of ir0)
ir0_sel=	LOAD Load the value on the memory_bus into ir0 (Instruction Register 0).
ir1_sel=	LOAD Load the value on the memory_bus into ir1 (Instruction Register 1).
mar_sel=	LOAD Load the value on the alu_bus into mar (Memory Address Register).
mdr_sel=	LOAD_ALU Load the value on the alu_bus into mdr (Memory Data Register). LOAD_MEM Load the value on the memory_bus into mdr (Memory Data Register).
read	Place the value at the main memory address mar on the memory_bus .
write	Write the value of mdr to the main memory location mar .

2. Razmatramo priručnu memoriju s linijama od 16B, ukupnom veličinom 128B, $2 \times$ asocijativnim preslikavanjem te 8-bitnim adresama. Zadan je sljedeći slijed adresiranja početno prazne priručne memorije: 0xd4, 0x59, 0xc6, 0xd6, 0x1d, 0x9f, 0xe0, 0x98, 0xd8, 0x1c.
- Za svako adresiranje navesti radi li se o pogotku (H), promašaju (M) ili zamjeni (R).
 - Za svaku zamjenu odrediti je li uzrokovana nedovoljnim kapacitetom ili nedovoljnom asocijativnošću.
 - Odrediti prosječno vrijeme pristupa ako je vrijeme pogotka $1\Delta T$ a vrijeme promašaja $100\Delta T$.
3. Dana je funkcija `find_max(int arr[], int n)` koja pronađe najveći element u vektoru cijelih brojeva `arr` veličine `n`, te njezin strojni prijevod. Povežite svaki redak te funkcije s odgovarajućim odsječkom strojnog koda.

Kod u C-u:

```

1 int find_max(int* arr, int n)
2 {
3     int i, max = arr[0];
4     for (i = 1; i < n; i++){
5         if (arr[i] > max){
6             max = arr[i];
7         }
8     }
9     return max;
10 }
```

Strojni kod:

```

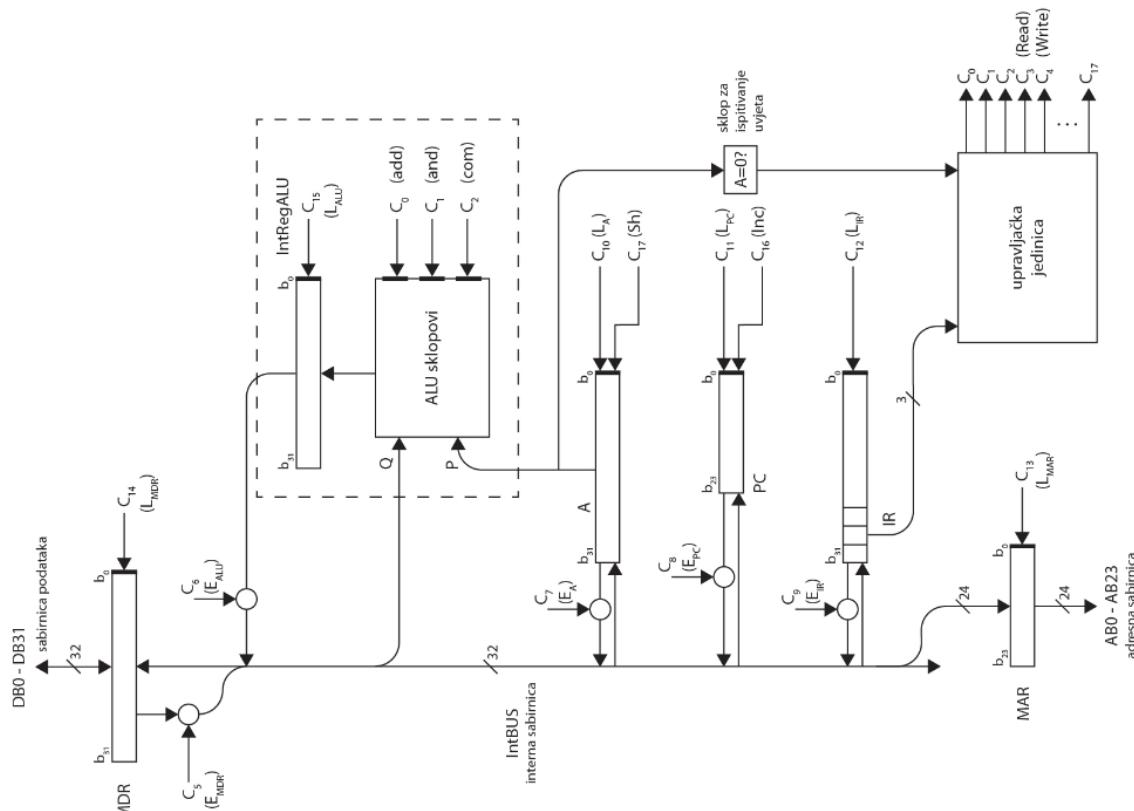
1 push ebp
2 mov ebp, esp
3 sub esp, 16
4 mov eax, DWORD PTR [ebp+8]
5 mov eax, DWORD PTR [eax]
6 mov DWORD PTR [ebp-8], eax
7 mov DWORD PTR [ebp-4], 1
8 jmp .L2
9 .L4:
10    mov eax, DWORD PTR [ebp-4]
11    lea edx, [0+eax*4]
12    mov eax, DWORD PTR [ebp+8]
13    add eax, edx
14    mov eax, DWORD PTR [eax]
15    cmp DWORD PTR [ebp-8], eax
16    jge .L3
17    mov eax, DWORD PTR [ebp-4]
18    lea edx, [0+eax*4]
19    mov eax, DWORD PTR [ebp+8]
20    add eax, edx
21    mov eax, DWORD PTR [eax]
22    mov DWORD PTR [ebp-8], eax
23 .L3:
24    add DWORD PTR [ebp-4], 1
25 .L2:
26    mov eax, DWORD PTR [ebp-4]
27    cmp eax, DWORD PTR [ebp+12]
28    jl .L4
29    mov eax, DWORD PTR [ebp-8]
30    leave
31    ret
```

4. Na vanjsku sabirnicu pojednostavljenog CISC procesora spojen je ulazno-izlazni uređaj koji ima 2 8-bitna registra: (i) registar stanja i (ii) podatkovni registar. Registrima ulazno-izlaznih uređaja pristupamo jednako kao i memorijskim lokacijama ("memorijsko U/I preslikavanje"). Registr stanja javlja se na adresi \$F000, a u podatkovnom registru \$41.

Napišite program koji čita podatak iz podatkovnog registra ulazno-izlaznog uređaja, te ako je podatak različit od 0, upisuje podatak u memoriju na adresu \$A000. Početna adresa programa neka je \$1000. Na raspolaganju su instrukcije: LDA adr (op. kod \$B6, apsolutno adresiranje), BNE (op. kod \$26, relativno adresiranje), BEQ (op. kod \$27, relativno adresiranje) te STA adr (op. kod \$B7, apsolutno adresiranje).

- Skicirajte sadržaj dijela memorije u kojem se nalazi program;
- nacrtajte stanje na vanjskim sabirnicama tijekom izvođenja programa, te
- odredite konačne sadržaje svih registara procesora koje je moguće odrediti.

5. Za 8-instrukcijski procesor potrebno je izvesti instrukciju LDAR X kod koje se efektivna adresa memorijskog operanda tvori kao PC+X. Rješenje treba opisati i) promjene puta podataka te ii) izmjene upravljačke jedinice.



```

// ====== PRIBAVI ======
fetch0: a_sel=7, b_sel=7, alu_sel=OR, mar_sel=LOAD; // MAR <- PC
fetch1: ir1_sel=LOAD, read, if wait then goto fetch1 endif; // IR_high <- MEM(MAR)
fetch2: a_sel=7, c_in, alu_sel=ADDA, r7_write; // PC <- PC+1
fetch3: a_sel=7, b_sel=7, alu_sel=OR, mar_sel=LOAD; // MAR <- PC
fetch4: ir0_sel=LOAD, read, if wait then goto fetch4 endif; // IR_low <- MEM(MAR)
fetch5: a_sel=7, c_in, alu_sel=ADDA, r7_write, goto opcode[IR_OPCODE]; // PC <- PC+1

// ===== DIO OPERACIJSKIH KODOVA =====
//SETR4
opcode[0]: r4_write, result_sel=IR_CONST8, goto fetch0; //IR_CONST8 -> r4

//SETR5
opcode[1]: r5_write, result_sel=IR_CONST8, goto fetch0; //IR_CONST8 -> r5

//INC (rj), rk
opcode[2]: a_sel=6, alu_sel=SUBA, r6_write goto opcode2.1; // r6--
//SETSP konst
opcode[3]: r6_write, result_sel=IR_CONST8, goto fetch0; //IR_CONST8 -> ri

//SET ri, konst
opcode[4]: ri_sel, result_sel=IR_CONST8, goto fetch0; //IR_CONST8 -> ri

// ===== DIO EKSTENZIJE =====

opcode2.1: a_sel=6, alu_sel=ADDA, mar_sel=LOAD; // r6 -> MAR
opcode2.2: a_sel=4, alu_sel=ADDA, mdr_sel=LOAD_ALU; // r4 -> MDR
opcode2.3: write, if wait then goto opcode2.3 endif; // push r4
opcode2.4: a_sel=6, alu_sel=SUBA, r6_write; // r6--
opcode2.5: a_sel=6, alu_sel=ADDA, mar_sel=LOAD; // r6 -> MAR
opcode2.6: a_sel=5, alu_sel=ADDA, mdr_sel=LOAD_ALU; // r5 -> MDR
opcode2.7: write, if wait then goto opcode2.7 endif; // push r5

opcode2.8: a_sel=4, b_sel=4, alu_sel=XOR, r4_write; // r4 <- 0
opcode2.9: a_sel=4, rk_sel, alu_sel=SUB, c_in if m_7 then goto opcode2.10 else goto opcode2.17
opcode2.10: rj_sel, b_sel=4, alu_sel=ADD, mar_sel=LOAD; // rj + r4 -> MAR
opcode2.11: mdr_sel=LOAD_MEM, read, if wait then goto opcode2.11 endif; // MEM[rj+r4] -> MDR
opcode2.12: result_sel=MDR, r5_write; // MDR -> r5
opcode2.13: a_sel=5, alu_sel=ADDA, c_in, r5_write; // r5++
opcode2.14: a_sel=5, alu_sel=ADDA, c_in, mdr_sel=LOAD_ALU; // r5++ -> MDR
opcode2.15: write, if wait then goto opcode2.15 endif; // MDR -> MEM[rj + r4]
opcode2.16: a_sel=4, alu_sel=ADDA, c_in, r4_write, goto opcode2.9; //r4++

opcode2.17: a_sel=6, alu_sel=ADDA, mar_sel=LOAD; // r6 -> MAR
opcode2.18: mdr_sel=LOAD_MEM, read, if wait then goto opcode2.18 endif; // pop r5
opcode2.19: result_sel=MDR, r5_write; // MDR -> r5
opcode2.20: a_sel=6, alu_sel=ADDA, c_in, r6_write; // r6++
opcode2.21: a_sel=6, alu_sel=ADDA, mar_sel=LOAD; // r6 -> MAR
opcode2.22: mdr_sel=LOAD_MEM, read, if wait then goto opcode2.22 endif; // pop r4
opcode2.23: result_sel=MDR, r4_write; // MDR -> r4
opcode2.24: a_sel=6, alu_sel=ADDA, c_in, r6_write, goto fetch0; // r6++

// SETR4 4
0: 000000 00
1: 4

// SETR5 5
2: 000001 00
3: 5

// SETSP 255
4: 000011 00
5: 255

```

```
// SET r0, 100  
6: 000100 00  
7: 100
```

```
// SET r1, 10  
8: 000100 01  
9: 10
```

```
// INC (r0), r1  
10: 000010 00  
11: 00 01 0000
```

```
100: 1  
101: 2  
102: 3  
103: 4  
104: 5  
105: 6  
106: 7  
107: 8  
108: 9  
109: 10
```

ZAD 5/

LDR R

- dodati još jedan bit za kod instrukcije

⇒ 4 zice u upravljačkim jedinicama

- dodati signal C_{18} - postavlja gornjih 8 bitova akumulatora na 0

$$A \leftarrow IR [23:0] : C_9 : (\phi_8 + d_9) \cdot I_g$$

$$C_{10} : (\phi_9) \cdot I_g$$

$$C_{11} : (\phi_9) \cdot I_g$$

$$PC + A : C_8 : (\phi_{10} + \phi_{11}) \cdot I_g$$

$$C_0 : (\phi_{10} + \phi_{11}) - I_g$$

$$C_{15} : \phi_{11} \cdot I_g$$

$$MAR \leftarrow PC + A : C_6 : (\phi_{12} + \phi_{13}) \cdot I_g$$

$$C_{13} : \phi_{13} \cdot I_g$$

$$MOR \leftarrow MEM [MAR] : C_3 : (\phi_{14} + \phi_{15}) \cdot I_g$$

$$C_{14} : \phi_{15} \cdot I_g$$

$$A \leftarrow MDR : C_5 : (\phi_{16} + \phi_{17}) \cdot I_g$$

$$C_{10} : \phi_{17} \cdot I_g$$

ZAD 2/

$$\left. \begin{array}{l} \text{linije } 16 \text{ B} \\ \text{veličina } 128 \text{ B} \end{array} \right\} \Rightarrow \text{broj linija} = \frac{128}{16} = 8$$

2x asocijativno podeljivanje $\Rightarrow 4$ bucketa

	co	cf	d4	11 0 1 0 1 0 0	MISS
1	100010 100100	df 9f 1f df df	59	0 1 0 1 1 0 0 1	MISS
2			c6	1 1 0 0 0 1 1 0	MISS
3			d6	1 1 0 1 0 1 1 0	HIT
			1d	0 0 0 1 1 1 0 1	MISS/SWAP (A)
			9f	1 0 0 1 1 1 1 1	MISS/SWAP (A)
			0c	0 0 0 0 1 1 1 0	MISS
			98	1 0 0 1 1 0 0 0	HIT
			d8	1 1 0 1 1 0 0 0	MISS/SWAP (C)
			1c	0 0 0 1 1 1 0 0	MISS/SWAP (A)

ZAD 4/

LDA \$F001
 BEQ \$03
 STA \$A000

1005 : B6
 1001 : F0
 1002 : 01
 1003 : 27
 1004 : 03
 1005 : B7
 1006 : A0
 1007 : 00
 1008 : ...

