

Data: Grupa: E-mail:

3. Considerăm implementarea procesorului MIPS cu 1 ciclu / instrucțiune (vezi verso). Fie fragmentul de program:

```
li $t1,2
li $t2,3
li $t3,2
et:
add $t1,$t2,$t1
sub $t3,$t1,$t3
beq $t3,$t2,et
```

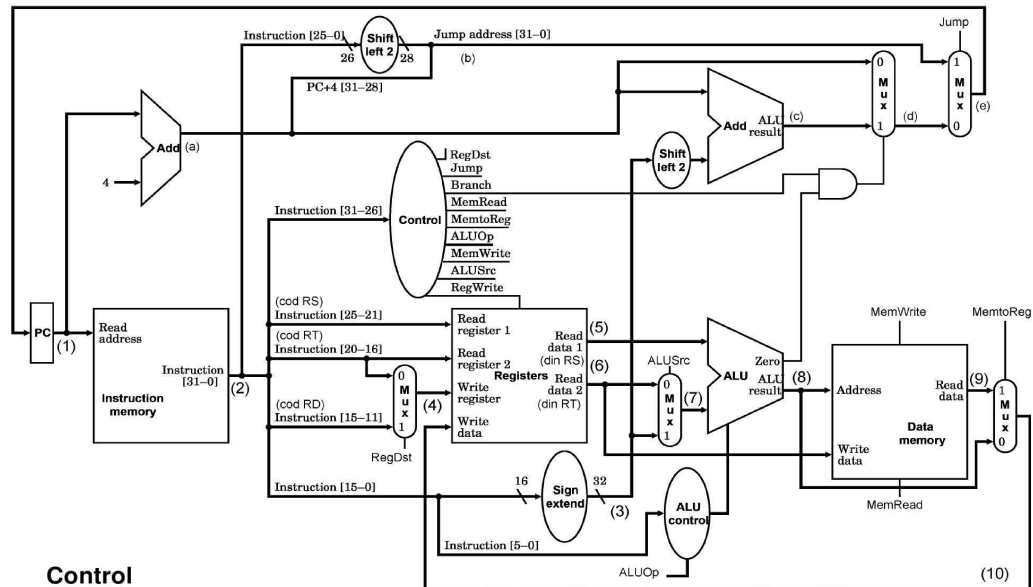
b) Completați tabelul următor cu valorile obținute la prima executare a instrucțiunilor **sub** și **beq** din program; valorile se scriu hexa/formulă, iar dacă valoarea este necunoscută/nedefinită o vom nota "?"; în coloanele PC și \$t3 se vor trece valorile noi, de la sfârșitul fiecărei instrucțiuni:

[illegible]

- Pentru implementare este suficientă adăugarea unei linii tabelului "Control". Completați această linie:

[illegible]

Implementarea cu un ciclu pe instructiune



Control

	Instruction	RegDst	ALUSrc	Memto-Reg	Reg Write	Mem Read	Mem Write	Branch	Jump	ALUOp1	ALUOp0
0x0	R-format	1	0	0	1	0	0	0	0	1	0
0x23	lw	0	1	1	1	1	0	0	0	0	0
0x2b	sw	X	1	X	0	0	1	0	0	0	0
0x4	beq	X	0	X	0	0	0	1	0	0	1
0x2	j	X	X	X	0	0	0	0	1	X	X

ALU Control

		ALUOp		Camp functie						Operatie	
		ALUOp ₁	ALUOp ₀	F5	F4	F3	F2	F1	F0		
lw/sw beq add sub and or R-format slt	0	0	X	X	X	X	X	X	010	(+)	
	X	1	X	X	X	X	X	X	110	(-)	
	1	X	X	X	0	0	0	0	010	(+)	
	1	X	X	X	0	0	1	0	110	(-)	
	1	X	X	X	0	1	0	0	000	(and)	
	1	X	X	X	0	1	0	1	001	(or)	
	1	X	X	X	1	0	1	0	111	(slt)	

ALU Operation

ALU control input	Function
000	and
001	or
010	add
110	subtract
111	set on less than

add/sub/slt rd,rs,rt # rd := rs+rt, rd := rs-rt, rd := (rs<rt)?1:0
 # | 0 | rs | rt | rd | 0 | 0x20/0x22/0x2a |
 # -----
 # 31-26 25-21 20-16 15-11 10-6 5-----0
 # 6 b 5 b 5 b 5 b 6 b

beq rs,rt,et
 # if rs=rt then goto et
 # if rs=rt then PC:=PC+4+imm*4 else PC:=PC+4
 # | 0x4 | rs | rt | imm=(et-PC-4)/4 |
 # -----
 # 31-26 25-21 20-16 15-----0
 # 6 b 5 b 5 b 16 b

j et
 # goto et
 # PC:=(PC+4) & 0xf0000000 + imm*4
 # | 0x2 | imm |
 # -----
 # 31-26 25-----0

Registri: \$t0 (8) - \$t7 (15)

lw/sw rt,imm(rs) # rt :=/= mem[(rs)+imm]
 # | 0x23/0x2b | rs | rt | imm |
 # -----
 # 31-----26 25-21 20-16 15---0
 # 6 b 5b 5b 16 b