

1) **[15 PUAN]** Aşağıdaki boşlukları uygun şekilde doldurun.

3'lük tabanda işlem yaparken 0,1,2,3 rakamları kullanılabilir.

2'lik tabanda verilen 101000111010101011110001 sayısı 8'lik tabanda 50725361 olarak ifade edilir.

2'lik tabanda verilen 101000111010101011110001 sayısı 16'lık tabanda A3AFF1 olarak ifade edilir.

6'lık tabanda verilen 135.13 sayısı 10'luk tabanda _____ olarak ifade edilir.

İşaretili 2'ye tümleyen (2's complement) metodunda 1100101011 sayısı 10'luk tabanda -203 olarak ifade edilir.

2) **[20 PUAN]** Aşağıda C dilinde verilen kodu RISC-V assembly dilinde yazınız.

```
int a,b,c,d,e;
```

```
a = 7; b = 4; c = 6; d = 3;
```

```
if ((a-b) == (c-d))
```

```
    e = (a-b) + (c-d);
```

```
else
```

```
    e = (a+b) - (c+d);
```

CEVAP:

```
addi a0, zero, 7 #a
addi a1, zero, 4 #b
addi a2, zero, 6 #c
addi a3, zero, 3 #d
addi a4, zero, 0 #e
```

```
sub t0, a0, a1 # t0 = a0 - a1
sub t1, a2, a3 # t1 = a2 - a3
```

```
bne t0, t1, _else # if t0 != t1 then _else
```

```
    add a4, t0, t1 # a4 = t0 + t1
```

```
j _exit # jump to _exit:
_else:
```

```
sub a4, t0, t1 # a4 = t0 - t1
```

```
_exit:
```

```
_stop:
```

```
j _stop # jump to _stop
```

NOT: a,b,c,d,e değişkenleri sırasıyla a0,a1,a2,a3,a4 registerlarında tutulacaktır. RISCv instructionları yazarken registerları a0 ya da karşılığı olan x10 şeklinde istediğiniz gibi yazabilirsiniz. RISCv register tablosu ve RV32I instruction listesi aşağıda verilmiştir:

| 31 | 0 | |
|--------------|---|---------------------------------|
| x0 / zero | | Hardwired zero |
| x1 / ra | | Return address |
| x2 / sp | | Stack pointer |
| x3 / gp | | Global pointer |
| x4 / tp | | Thread pointer |
| x5 / t0 | | Temporary |
| x6 / t1 | | Temporary |
| x7 / t2 | | Temporary |
| x8 / s0 / fp | | Saved register, frame pointer |
| x9 / s1 | | Saved register |
| x10 / a0 | | Function argument, return value |
| x11 / a1 | | Function argument, return value |
| x12 / a2 | | Function argument |
| x13 / a3 | | Function argument |
| x14 / a4 | | Function argument |
| x15 / a5 | | Function argument |
| x16 / a6 | | Function argument |
| x17 / a7 | | Function argument |
| x18 / s2 | | Saved register |
| x19 / s3 | | Saved register |
| x20 / s4 | | Saved register |
| x21 / s5 | | Saved register |
| x22 / s6 | | Saved register |
| x23 / s7 | | Saved register |
| x24 / s8 | | Saved register |
| x25 / s9 | | Saved register |
| x26 / s10 | | Saved register |
| x27 / s11 | | Saved register |
| x28 / t3 | | Temporary |
| x29 / t4 | | Temporary |
| x30 / t5 | | Temporary |
| x31 / t6 | | Temporary |

32

RV32I

Integer Computation

add {immediate}

subtract

{and
or
exclusive or} {immediate}

{shift left logical
shift right arithmetic
shift right logical} {immediate}

load upper immediate

add upper immediate to pc

set less than {immediate} {unsigned}

Control transfer

branch {equal
not equal}

branch {greater than or equal
less than} {unsigned}

jump and link {register}

Loads and Stores

load {byte
halfword
word}

load {byte
halfword} {unsigned}

Miscellaneous instructions

fence loads & stores

fence instruction & data

environment {break
call}

{read & clear bit
read & set bit
read & write} {immediate}

| | | | | | | | | | | | | |
|---------------------|-----|-----|-----|-------------|-----|----|---------|----|---------|--------|---|---------|
| 31 | 25 | 24 | 20 | 19 | 15 | 14 | 12 | 11 | 7 | 6 | 0 | |
| imm[31:12] | | | | | | | | rd | 0110111 | | | U lui |
| imm[31:12] | | | | | | | | rd | 0010111 | | | U auipc |
| imm[20:10:11:19:12] | | | | | | | | rd | 1101111 | | | J jal |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 000 | rd | | | 1100111 | | | I jalr |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 000 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B beq | | |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 001 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B bne | | |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 100 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B blt | | |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 101 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B bge | | |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 110 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B bltu | | |
| imm[12:10:5] | rs2 | rs1 | 111 | imm[4:1:11] | | | 1100011 | | | B bgeu | | |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 000 | rd | | | 0000011 | | | I lb |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 001 | rd | | | 0000011 | | | I lh |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 010 | rd | | | 0000011 | | | I lw |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 100 | rd | | | 0000011 | | | I lbu |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 101 | rd | | | 0000011 | | | I lbu |
| imm[11:5] | rs2 | rs1 | 000 | imm[4:0] | | | 0100011 | | | S sb | | |
| imm[11:5] | rs2 | rs1 | 001 | imm[4:0] | | | 0100011 | | | S sh | | |
| imm[11:5] | rs2 | rs1 | 010 | imm[4:0] | | | 0100011 | | | S sw | | |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 000 | rd | | | 0010011 | | | I addi |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 010 | rd | | | 0010011 | | | I slti |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 011 | rd | | | 0010011 | | | I sltiu |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 100 | rd | | | 0010011 | | | I xori |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 110 | rd | | | 0010011 | | | I ori |
| imm[11:0] | | | | rs1 | 111 | rd | | | 0010011 | | | I andi |

| | | | | | | |
|---------------|-------|------|-------|-----|---------|-----------|
| 0000000 | shamt | rs1 | 001 | rd | 0010011 | I slli |
| 0000000 | shamt | rs1 | 101 | rd | 0010011 | I srli |
| 0100000 | shamt | rs1 | 101 | rd | 0010011 | I srai |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 000 | rd | 0110011 | R add |
| 0100000 | rs2 | rs1 | 000 | rd | 0110011 | R sub |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 001 | rd | 0110011 | R sll |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 010 | rd | 0110011 | R slt |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 011 | rd | 0110011 | R sltu |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 100 | rd | 0110011 | R xor |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 101 | rd | 0110011 | R srl |
| 0100000 | rs2 | rs1 | 101 | rd | 0110011 | R sra |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 110 | rd | 0110011 | R or |
| 0000000 | rs2 | rs1 | 111 | rd | 0110011 | R and |
| 0000 | pred | succ | 00000 | 000 | 00000 | I fence |
| 0000 | 0000 | 0000 | 00000 | 001 | 00000 | I fence.i |
| 0000000000000 | | | 00000 | 000 | 00000 | I ecall |
| 0000000000001 | | | 00000 | 000 | 00000 | I ebreak |
| csr | | rs1 | 001 | rd | 1110011 | I csrwr |
| csr | | rs1 | 010 | rd | 1110011 | I csrrs |
| csr | | rs1 | 011 | rd | 1110011 | I csrrc |
| csr | | zimm | 101 | rd | 1110011 | I csrrwi |
| csr | | zimm | 110 | rd | 1110011 | I csrrsi |
| csr | | zimm | 111 | rd | 1110011 | I csrrci |

3) [20 PUAN] Aşağıdaki sorulara cevap veriniz:

a) Bilgisayarda stack bellekte nasıl bir yerdedir? Stack'in işlevi nedir? Stack overflow hatası hangi durum ya da durumlarda meydana gelebilir?

a) CEVAP:

LIFO şeklinde çalışır yani son gelen ilk işlenir. Stack overflow stacke ayırdığımız alandan daha fazla kullanım olması ile veri kaybı oluşumuna denir.

b) RISC ve CISC nedir? Aralarındaki farklar nelerdir?

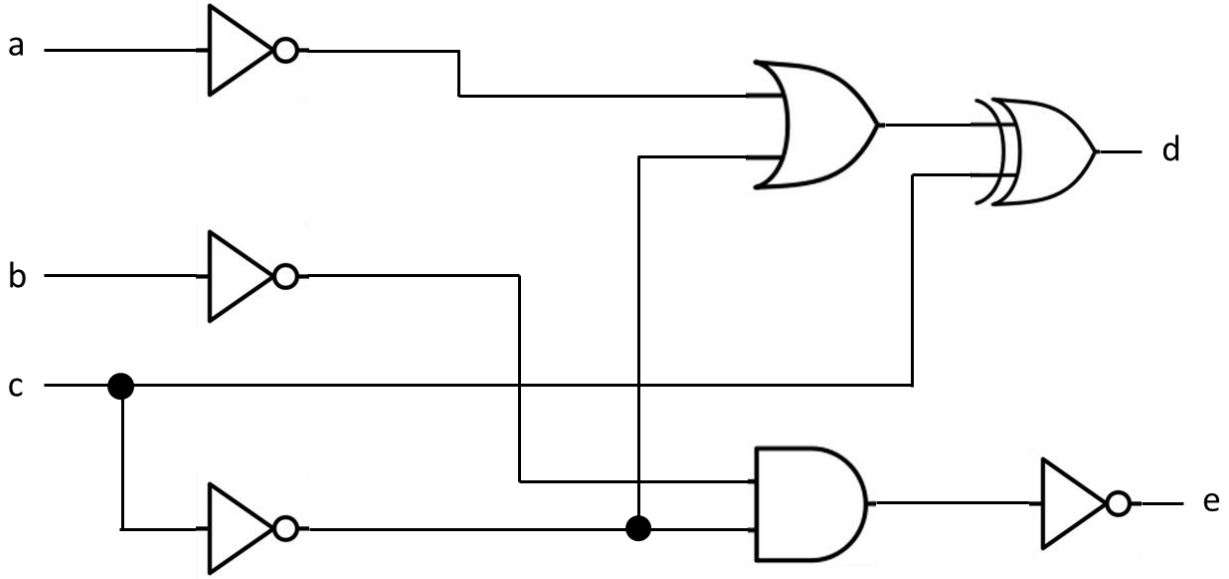
c)CEVAP:

Risc her saat vuruşunda bir instruction tamamlaren cisc deki instructionlar çok fazla aksiyon barındırdığı için bir instructionun tamamlanması için pek çok saat vuruşuna ihtiyaç duyar

c) Aşağıda verilen devredeki en uzun yol gecikmesi (critical path delay) nedir? Kapı gecikmeleri NOT 1 ns, AND ve OR 2 ns, XOR 4 ns. Kablo gecikmesi, bir kapının çıkışından diğer kapının girişine, giriş ve çıkış sinyalleri için de 1 ns. Devrenin giriş ve çıkışındaki kablo gecikmeleri hesaba katmayı unutmayın.

c) CEVAP:

En uzun yol a-d dir 9ns



d) c çıkışında verilen devrede çıkış sinyallerini giriş sinyalleri cinsinden bool fonksiyonu şeklinde yazınız.

d) CEVAP:

$$D = (a' \mid c') \wedge c$$

$$E = (b' \& c')'$$

4) [15 PUAN]

Aynı instruction set architecture için iki farklı işlemci tasarımı düşünün. ISA'da bulunan instructionlar, CPI (cycle per instruction) değerlerine göre A, B, C ve D sınıfları olmak üzere dört sınıfa ayrılabilir.

P1 işlemcisi 2,5 GHz saat hızına sahiptir ve A,B,C,D instructionları için CPI değerleri sırasıyla 1, 2, 3 ve 3'tür. P2 işlemcisi 3 GHz saat hızına sahiptir ve A,B,C,D instructionları için CPI değerleri sırasıyla 2, 2, 2 ve 2'dir. Toplam instruction sayısı 1 milyon olan bir program incelendiğinde instruction tipleri şu şekilde dağılım göstermiştir: %10 A sınıfı, %20 B sınıfı, %50 C sınıfı ve %20 D sınıfı. Bu program için:

a) Hangi işlemci daha hızlıdır ve yavaş olana göre hızlı olma oranı kaçtır? Yaptığınız işlemleri, hesapları göstererek söyleyiniz.

b) İki işlemci tasarımı için ortalama CPI değerlerini hesaplayınız. Yaptığınız işlemleri, hesapları göstererek söyleyiniz.

c) İki işlemci için de toplam gereken saat vuruşu sayısı nedir hesaplayınız. Yaptığınız işlemleri, hesapları göstererek söyleyiniz.

5) [30 PUAN]

3 adet sayıdan en büyüğünü bulan algoritmayı risc-v assembly dilinde yazınız. Gereksinimler:

- 3 adet sayı, bir array içerisinde bulunmaktadır (Örneğin my_array[0], my_array[1], my_array[2]). Arrayın 3 elemanı da 32-bit genişliğindedir ve bellekte bulunmaktadır. Arrayın ilk elemanının (my_array[0]) adresinin x10 registerında bulunduğu bilinmektedir.
- İşlem sonucunda bulunan en büyük sayı belleğe kaydedilecektir ve bellekte yazılacağı adres x11 registerındadır.

5) CEVAP:

```
addi a0, a0, 0x100
addi a1, zero, 0      #Sonuç
addi t0, zero, 5      #Arraydeki il sayımız
sw t0, 0(a0)
addi t0, zero, 10     #Arraydeki ikincisayımız
sw t0, 8(a0)
addi t0, zero, 1      #Arraydeki son sayımız
sw t0, 16(a0)
```

```
lw a1, 0(a0)
lw t1, 8(a0)
slt t2, a1, t1
addi t3, zero, 1
bne t2, t3, _digerini_kontrol_et
```

```
lw a1, 8(a0)
```

```
_digerini_kontrol_et:
lw a1, 8(a0)
lw t1, 16(a0)
slt t2, a1, t1
bne t2, t3, _islemi_bitir
```

```
lw a1, 16(a0)
```

```
_islemi_bitir:
```

```
_stop:  
j _stop # jump to _stop
```

NOT: Vize çözümlerinizi pdf formatında beni (mbaykenar) collaborator olarak eklediğiniz private github repo üzerinde paylaşacaksınız. Piazza üzerinden yüklenen bu word formatındaki vize dosyası üzerinde cevaplarınızı yazıp "isim_soyisim_bz403_vize.pdf" olarak github reponuzda oluşturacağınız "vize" adındaki klasörün içine upload edeceksiniz.