

PAMUKKALE ÜNİVERSİTESİ MÜHENDİSLİK FAKÜLTESİ BİLGİSAYAR MÜHENDİSLİĞİ BÖLÜMÜ
CENG 306 BİÇİMSEL DİLLER ve OTOMATA TEORİSİ DERSİ VİZE SINAV SORULARI

Soru 1	Soru 2	Soru 3	Soru 4	Soru 5	Toplam
20	20	20	20	20	100

Başlama Saati : 09:00 Bitiş Saati : 10:40 Geç Teslim Saati : 11:00

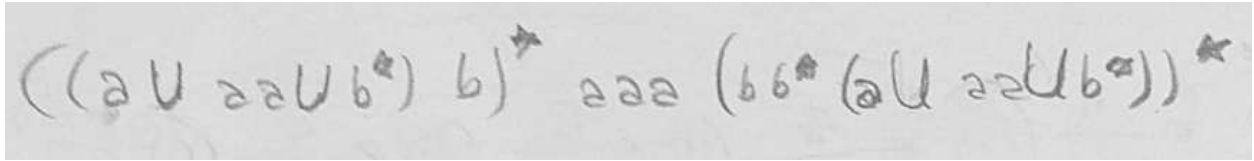
Başarılar dilerim. Prof.Dr. Sezai TOKAT

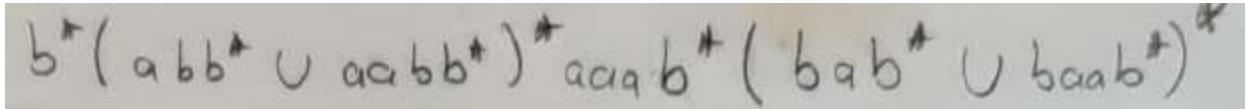
SORU 1) $\Sigma=\{a, b\}$ alfabetinde tanımlı ve içerisinde sadece ve mutlaka tek bir kez aaa altkatarı bulunan dile ait düzenli ifadeyi yazınız:

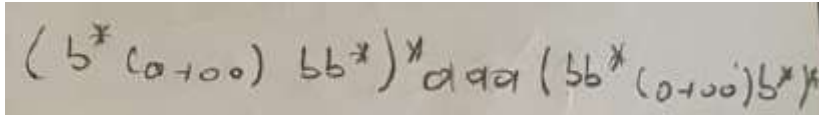
Öğretim Elemanı Doğru Cevap:

$(bUabUaab)^*aaa(baaUbaUb)^*$

Öğrencilerden gelen diğer doğru çözüm örnekleri:

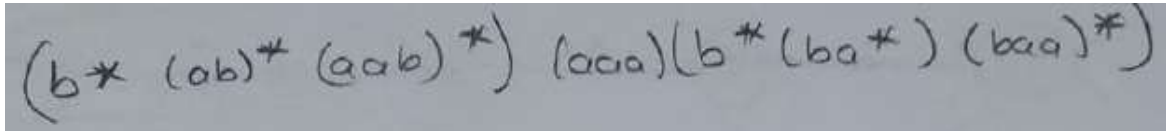




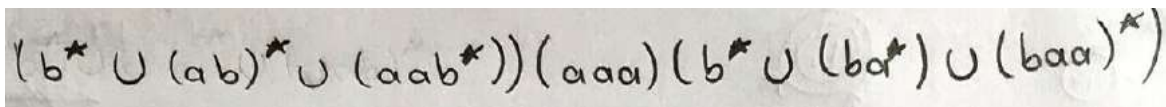


Yanlış çözüm örnekleri:

aaa sağlayan fakat başı ve sonu yanlış olan

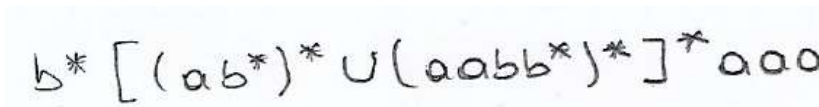


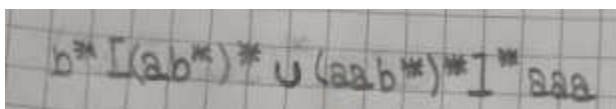
3 PUAN



3 PUAN

aaa sağlamayan





0 PUAN aaa sağlamaz

$$(b^* \cup (ab)^* \cup (aab^*)) (aaa) (b^* \cup (ba)^* \cup (bba)^*)$$

0 puan

$$((ba)^*(ab)^*) \cup ((ab)^*(ba)^*) aaa (ba)^*(ab)^*$$

0 PUAN aaa sağlamaz

$$a(a(b^*(aaa)b^*a))a$$

0 PUAN aaa sağlamaz

$$b^*((ab^*)^* \cup (aab^*)^*)^* aaa$$

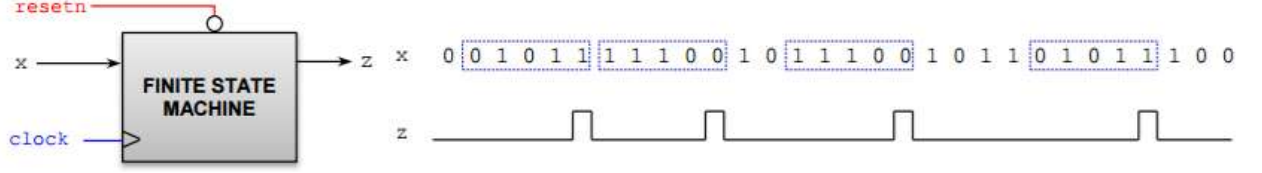
Gidiş Yolu:

Sadece en başta veya en sonda aaa sağlıyorsa, ön-ek veya son-ek biri doğru ise : 6 puan

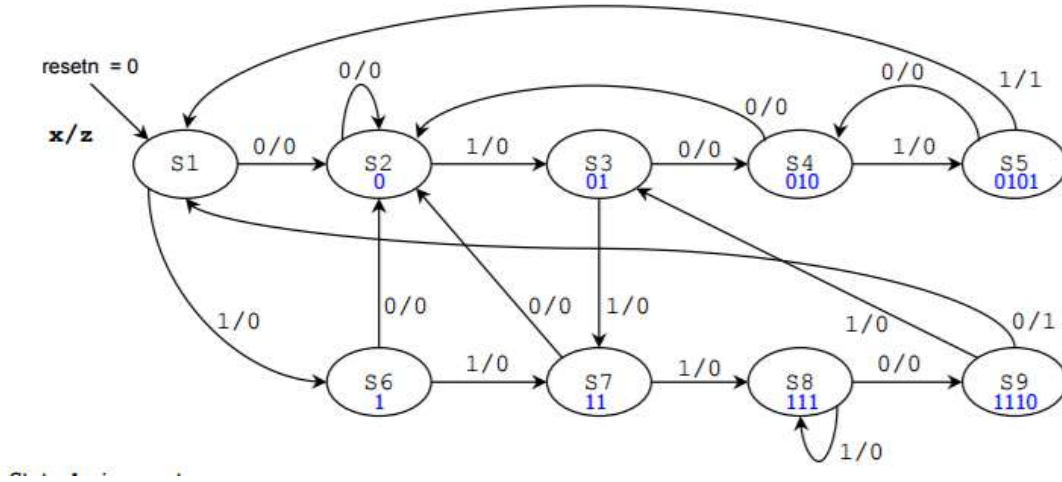
aaa bir kez geçiyorsa fakat ön-ek ve son-ek yanlırsa: 3 puan

Düzenli ifade yoksa fakat otomat başlangıç durumu, son durum ve geçişler ile eksiksiz verildiyse: 3 puan

SORU 2) x giriř dizisi 01011 veya 11100 olduėunda z=1 ıkıřını reten Mealy makinesini tasarlayınız. Makinenin bir giriř iin ıkıřı ařaėıdaki gibidir. Makineyi buna gre tasarlayıp iziniz. En fazla dokuz durum kullanınız.



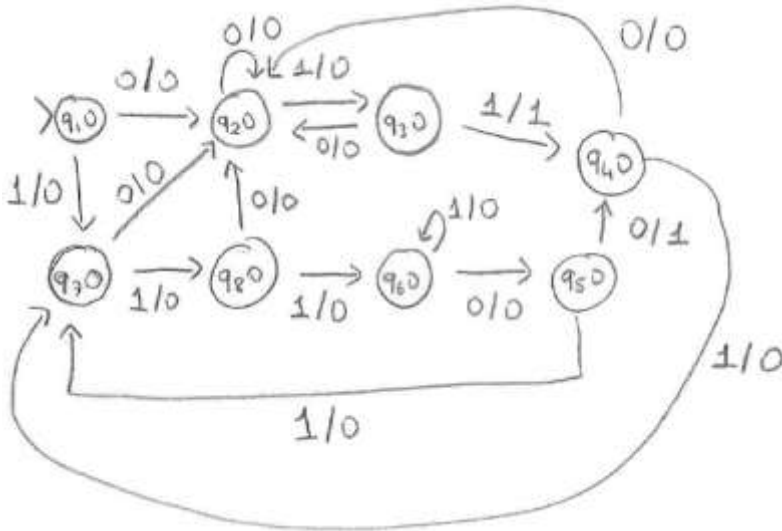
řekilden iie gemiř retmediėi grlyor (bunu saėlamak iin elimizde bir řey olmadıėı ve ıkıř rettiėimiz, 0, 01, 010, 0101, 1, 11, 111, 1110 zelliklerini tutmamız gerekir (toplam dokuz durum)



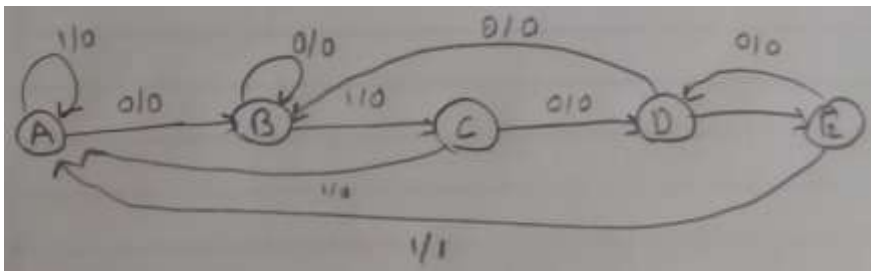
Deterministik deėil ise 0 puan

Start state iřaretli olmalı,

YANLIř RNEKLER

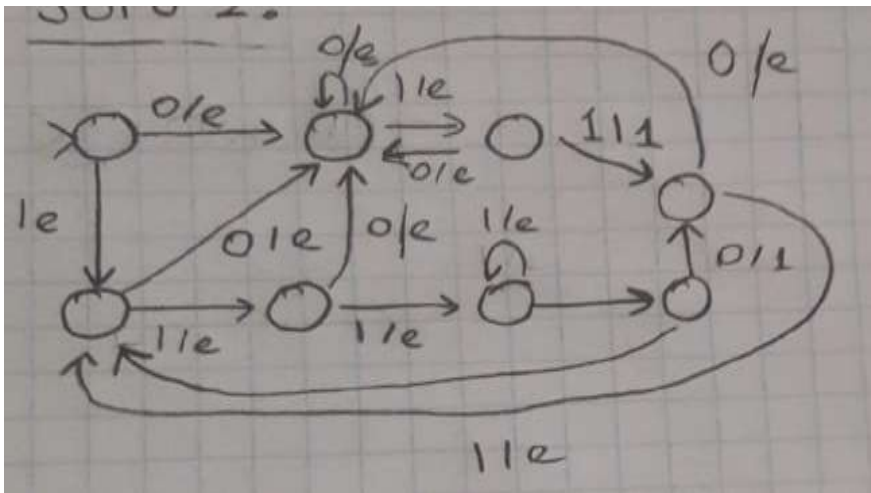
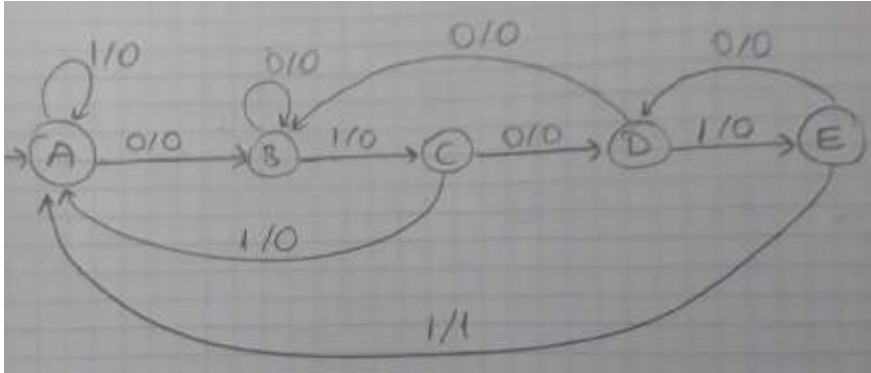


10 PUAN Saėlamıyor ama deterministik

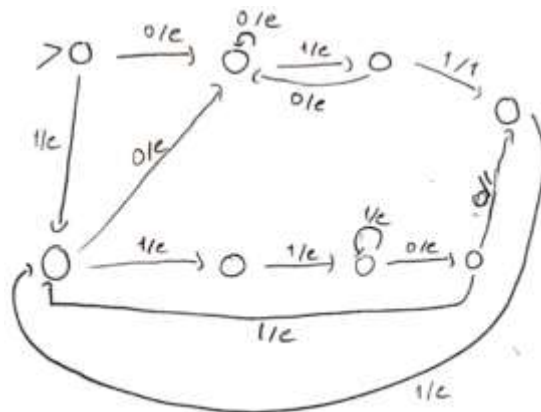


5 PUAN çok eksik ama

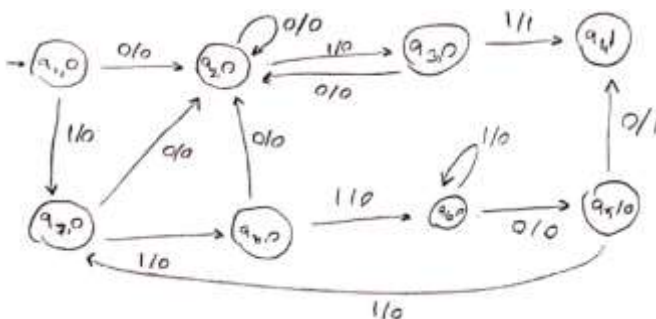
deterministik



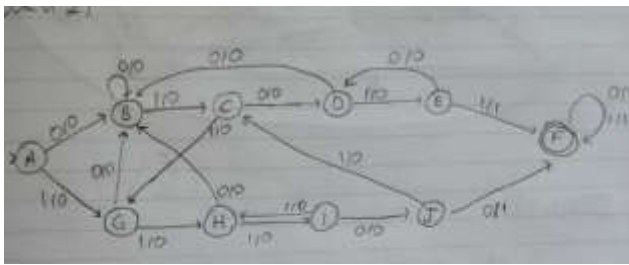
8 PUAN $e \rightarrow 0$ olduğunu varsay



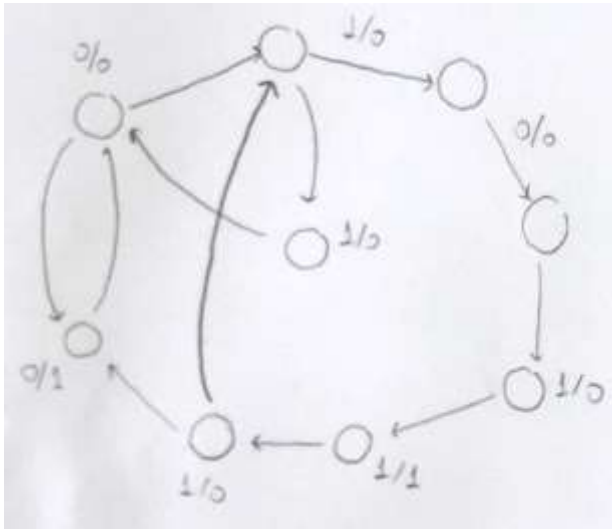
0 PUAN deterministik değil



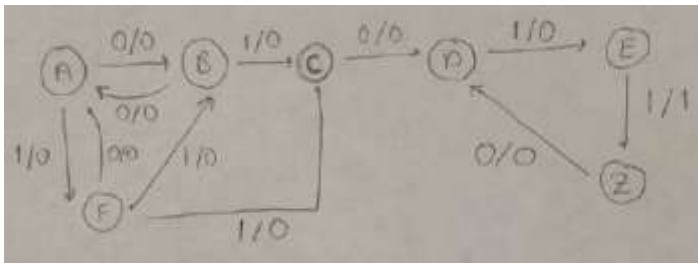
0 PUAN deterministik değil



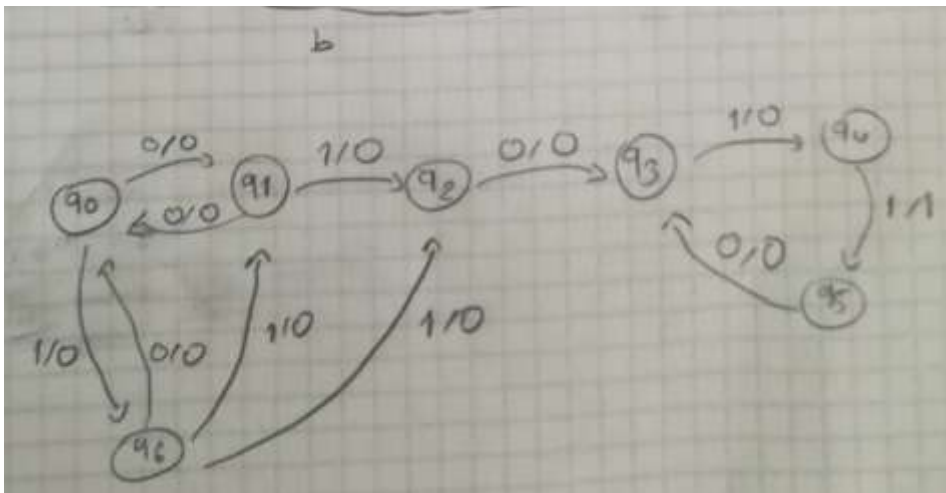
0 PUAN 9dan fazla durum var, yanlış, deterministik



0 PUAN Mealy değil

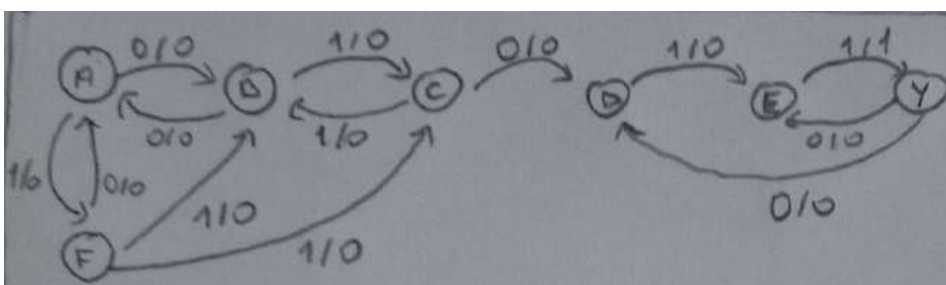


0 PUAN Deterministik Değil, start state yok

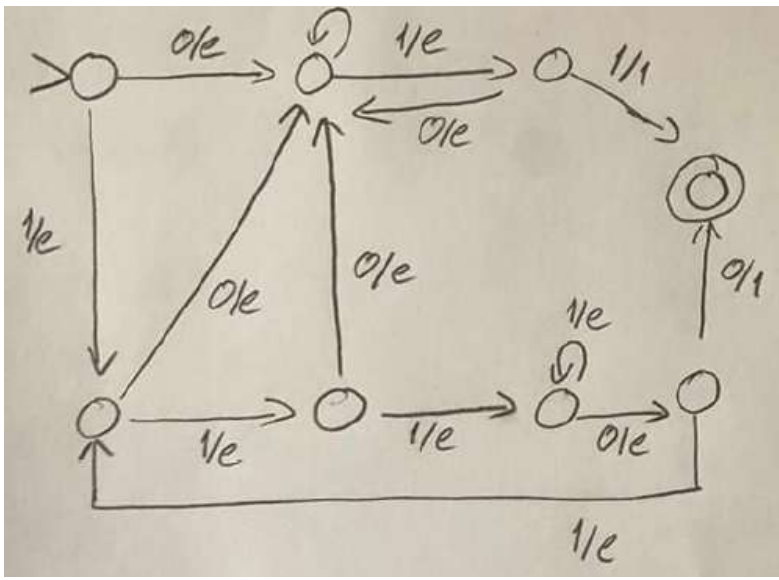


start state yok

0 PUAN Deterministik değil,

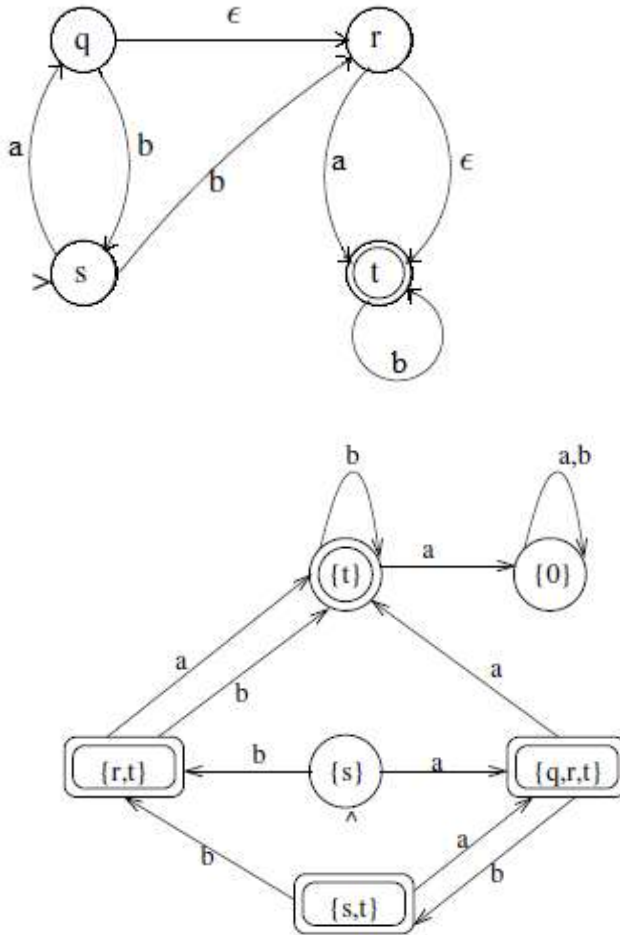


0 PUAN



0 PUAN Deterministik Değil

SORU 3) Aşağıdaki NDSO'yu DSO'ya çeviriniz.

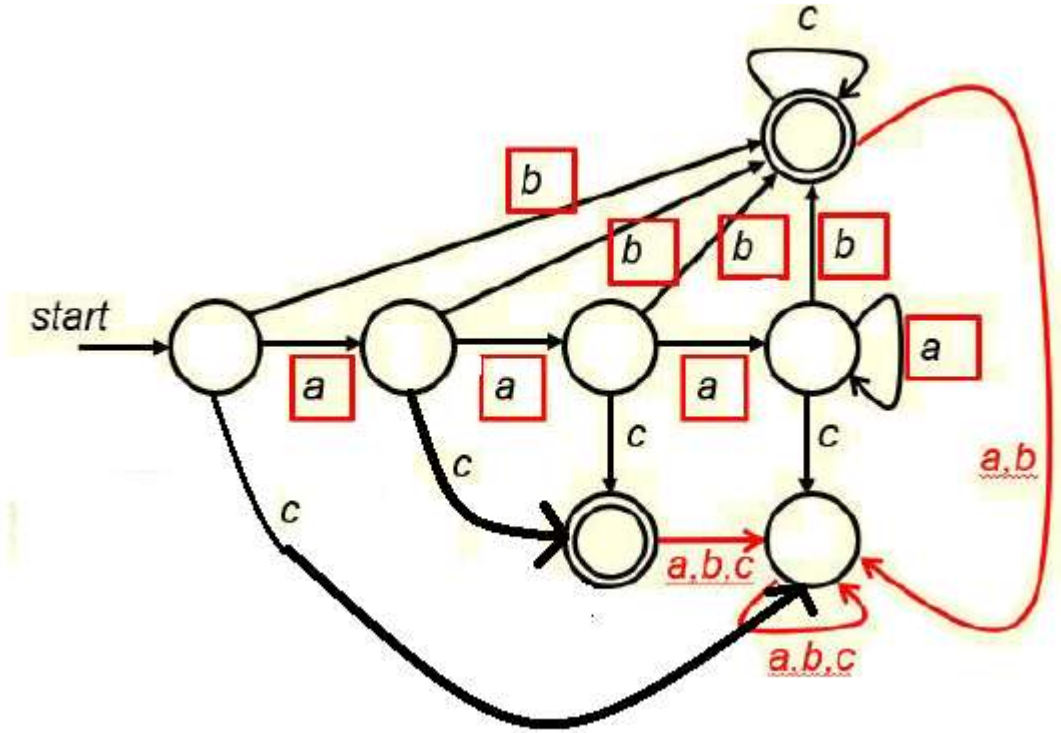


Elde edilen makine DSO değilse 0 puan

Herşey doğruysa fakat Başlangıç durumu işaretlenmediyse - 3 puan

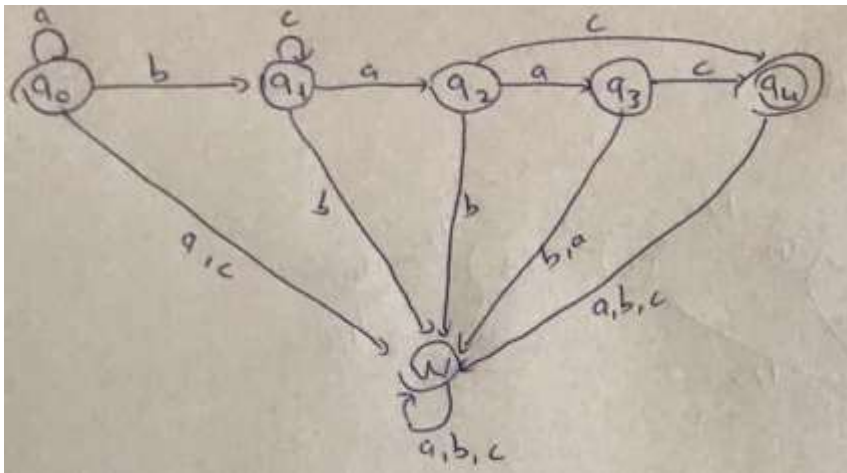
Herşey doğruysa fakat Final durumları işaretlenmediyse -6puan

SORU 4) $a^*bc^*UacUaac$ düzenli ifadesini üreten DSO'yu en fazla 7 durum kullanarak tasarlayınız.



DSO değil ise 0 puan

YANLIŞ ÖRNEKLER



SORU 5) $\Sigma=\{0,1,2,3\}$ alfabelinde tanımlı $L=\{w \in \Sigma^* \mid w=0^i1^j2^k3^l \text{ ve } i+j=k+l\}$ dili verilmiştir.

- L' 'ye ait bağlamdan bağımsız G gramerini elde ediniz.
- 00012233 için türetmeyi gösteriniz.

CEVAP:

Bu durumda her 0 eklediğimizde 2 veya 3

Her 1 eklediğimizde 2 veya 0 eklememiz gerekir.

Bunu yapacak şekilde herhangi bir gramer kabul edilebilir.

$G = (\{S, T, U, V, 0, 1, 2, 3\}, \{0,1,2, 3\}, R, S)$, olmak üzere

$R = \{ S \rightarrow 0S3,$

$S \rightarrow T,$

$S \rightarrow U,$

$T \rightarrow 0T2,$

$T \rightarrow V,$

$U \rightarrow 1U3,$

$U \rightarrow V,$

$V \rightarrow 1V2,$

$V \rightarrow \varepsilon\}$

S, T, V dizisi veya S, U, V dizisi kullanılarak $i+j=k+l$ olacak şekilde tüm katarlar elde edilebilir.

Her zaman en son V ile sonlandığı için $S \rightarrow \varepsilon$ veya $T \rightarrow \varepsilon$ kullanılmasına gerek yoktur.