

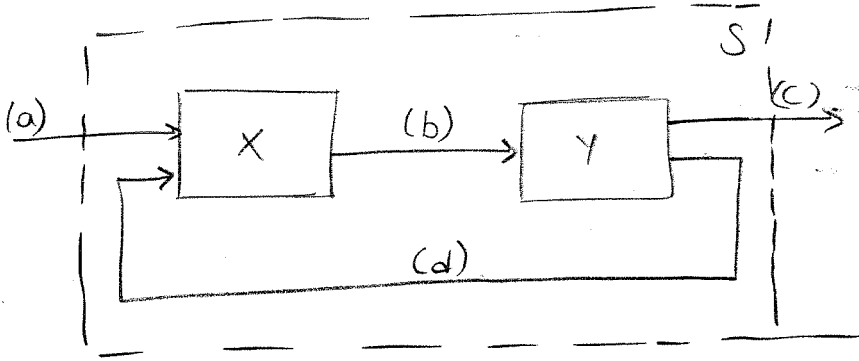
SLAYT 10- Harici Sinyaller ve Olaylar

* İa ve Dış Sinyaller

→ Genelde sistemler ia veya dış sinyaller ile bağlanan modüllerden oluşur.

→ Dış sinyaller port olarak isimlendirilen (giriş) çıkıştan gelen veya giden sinyallerdir.

→ İa sinyaller ise sadece sistem modüllerini bağlar ve tamamını sistem içinden beslenirler.



- * a ve c giriş ve çıkışlar olduğu için dış sinyallerdir.
- * d ve b ia sinyallerdir

X ve Y modülleri ile S Sistemi

İa ve Dış Sinyaller

* İa sinyaller ileri beslemeli ve geri beslemeli olabilir.

* İleri beslemeli sistemler girişten çıkışa ilerler. Böylece birden çok ziyaret edilen modül yoktur.

* Diğer taraftan geri beslemeli sinyaller döngüler oluşturur ve birden çok ziyaret edilir.

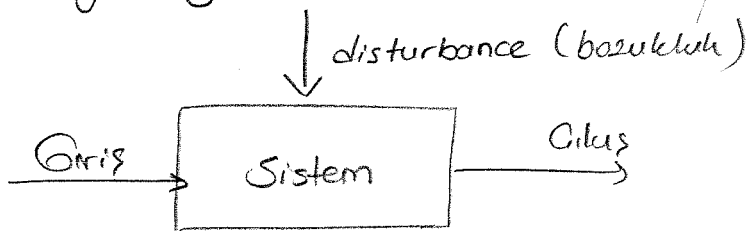
* Yukarıda (b) sinyali ileri beslemeli, (d) sinyali ise geri beslemelidir.

* İa girişler bazen açık sinyaller ve bozukluklara bölünebilir.

* Açık girişler arzu edilen sinyallerken, bozukluklar ilgilenilmesi gereken basit sıkıntılardır.

Bozuk Sinyaller

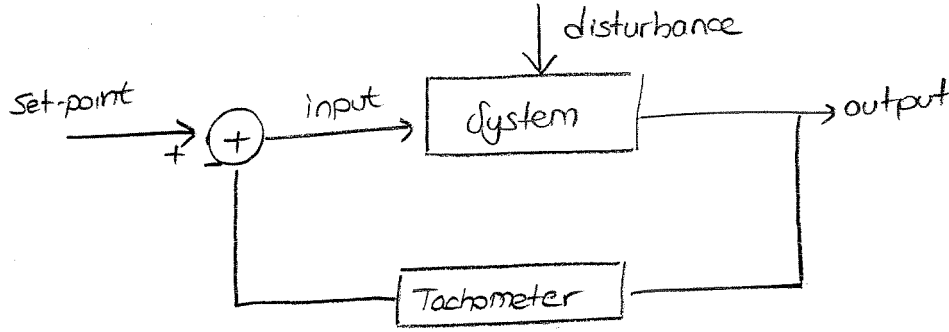
* Olasılıklı modeller bir otomatik sistem rastgele bir formda bozukluk olarak atlandırılan bir sinyal ablığına düşer.



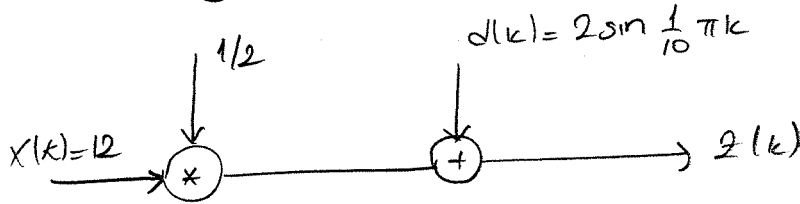
Örnek: Sabit yük ile bir motor sürücü sistemi düşünün.

→ Sabit bir giriş gerilimi sabit bir hızda motoru döndürmek için uygulanır. Fakat yük birden değişirse sistem aniden yavaşlar. Çünkü giriş sinyali dengeli sağlamaz. Bu ekstra yük, bozukluk olarak ifade edilir. Mühendisler bu problemi çözmek için geri beslemeli bir model önerirler.

→ Çıkış hızı bir takometre ile ölçülür ve gerçek hızla karşılaştıran gerilim geri besleme olarak verilir. Sistem gelen bozukluğa göre kendini ayarlar.



Örnek: Giriş sinyali $x(k)=12$, transfer fonksiyonu $1/2$ olarak verilmiştir. Sistemin deterministik bozukluk sinyali $d(k)=2\sin(1/10\pi k)$. Sistemi analiz edin ve bozukluğun etkisini azaltmak için geri besleme uygulayın.

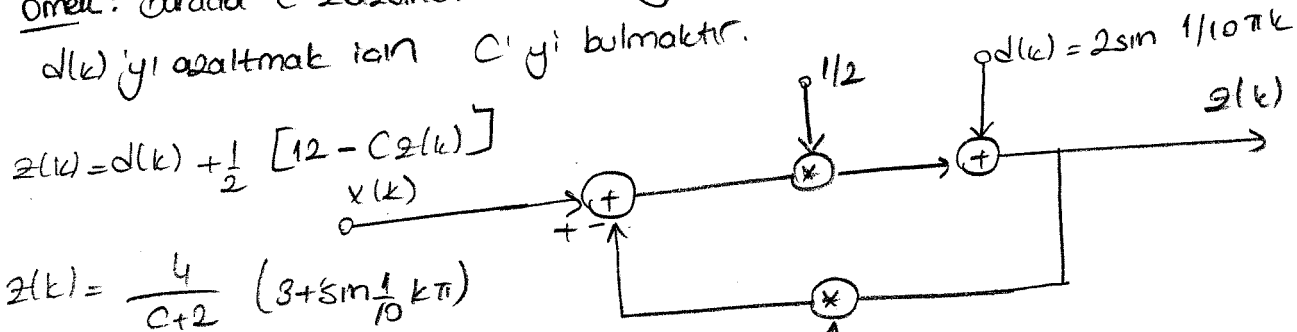


* Eğer sistemde bozukluk olmasaydı $z(k)=12 \cdot \frac{1}{2} = 6$ olacaktı.

$$z(k) = 6 + 2\sin(1/10\pi k)$$

* Bozukluk ± 2 'lik değişim yapar.

Örnek: Burada C kazancı ile bir geri besleme verilmelidir. Tamamı $d(k)$ 'yi azaltmak için C'yi bulmaktır.



$$z(k) = d(k) + \frac{1}{2} [12 - C z(k)]$$

$$z(k) = \frac{4}{C+2} (3 + \sin \frac{1}{10} k \pi)$$

* Denklemden $C=0$ olduğunda $z(k) = 6 + 2\sin(1/10\pi k)$ olur. ve geri besleme olmaz. C artırıldığında ise $d(k)$ 'nin etkisi azalır. Fakat $z(k)=6$ 'nın etkisi de azalır ve ortalamaya çıkış sinyali $z(k) = 12/(2+C)$ olur.

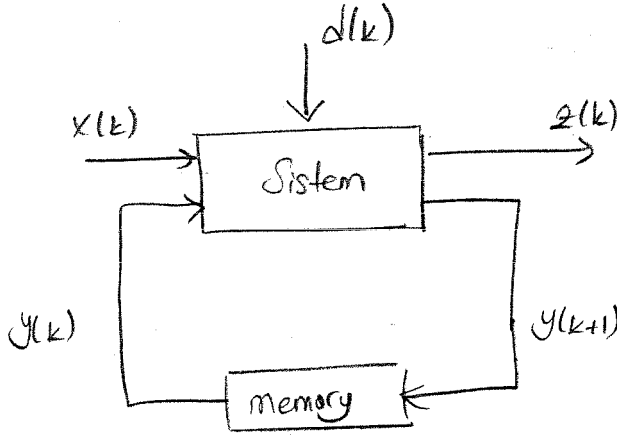
DURUM MAKİNELERİ

- * Alık giriş = sonlu bir X
Bazuk sinyal = sonlu bir D

Durumların sayısı = Y

- * Hem alık giriş hem de durum sayısı sonlu ise z çıkışı da sonludur.

- * Eğer $X = \{x_i\}$, $D = \{d_i\}$ ve $Y = \{y_i\}$ ise $z = \{x_i\} = \{(x_i, d_i, z_i)\}$
 X , Y ve D 'nin bir kümesidir.



$$y(k+1) = f(x(k), d(k), y(k))$$

$$z(k) = g(x(k), d(k), y(k))$$

Senkron Sonlu Durum Makinesi

Örnek: Düzenli bir saatın vuruşlarında A, B, C, D harflerinden ardışık olarak çalışan bir sayısal ardışıl sistem düşünelim. Bu devre dış $d(k)$ giriş sinyaline göre aşağı veya yukarı birbiri izler.

Başlangıç durumu $y(0) = A$

- Eğer $d(k) = 1$ ise, ardışıl sistem bulunduğu durumda kalır.
- Eğer $d(k) = 2$ ise, durum artan sırada listelenir. A, B, C, D, A, B, C, D, ...
- Eğer $d(k) = 3$ ise, durum azalan sırada listelenir. A, D, C, B, A, D, C, B, ...

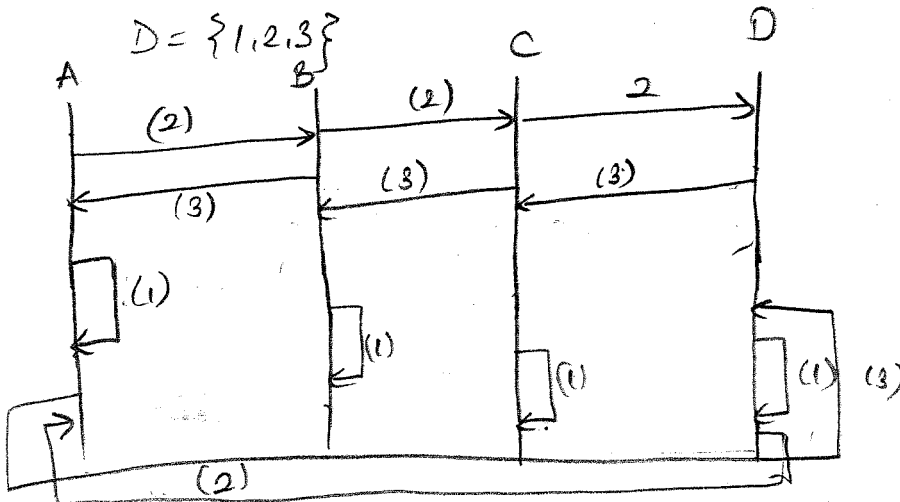
Bu sistemi tasarlayınız.

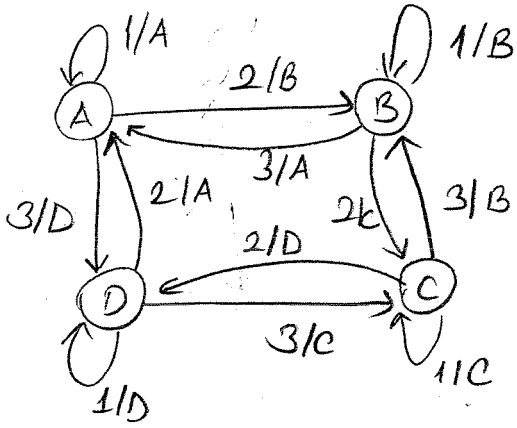
Çözüm: Bu örnekte durum sadece saat vuruşu ile değiştiğinden senkron bir sistemdir. Aynı zamanda durum ve girişlerin sonlu bir kümesi vardır.

$$X = \emptyset$$

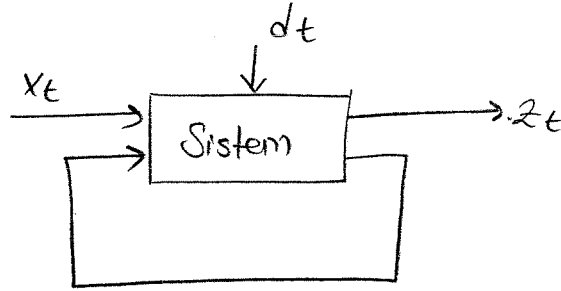
$$Y = \{A, B, C, D\}$$

$$D = \{1, 2, 3\}$$





→ Eğer olaylar düzensiz zamanda düşüyorsa yani olaylar arası zaman değişken veya rastgele ise sistem asenkrondur. Önceki durum, senkron sistemlerde tam bilinmesine rağmen asenkronca bilinmez.

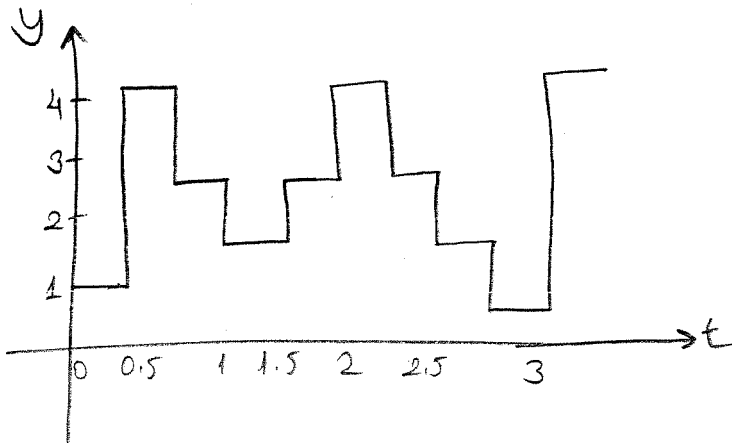


Senkron Makine Kodu

```

K=0
t=t0
y=y0
Print t,y
for k=1 to n
  t=t+Δt
  d=INT(1+3*RND)
  Call = Φ(d,y,z)
  print t,y,z
next k

```



Subroutine $\Phi(d, y, z)$

case y

if y=A

if d=1 then $y_1=A, z_1=A$

if d=2 then $y_1=B, z_1=B$

if d=3 then $y_1=D, z_1=D$

if y=B

if d=1 then $y_2=B, z_2=B$

if d=2 then $y_2=C, z_2=C$

if d=3 then $y_2=A, z_2=A$

if y=C

if d=1 then $y_3=C, z_3=C$

if d=2 then $y_3=D, z_3=D$

if d=3 then $y_3=B, z_3=B$

if y=D

if d=1 then $y_4=D, z_4=D$

if d=2 then $y_4=A, z_4=A$

if d=3 then $y_4=C, z_4=C$

end case

y=y1
z=z1

(4)

* Rastgele durum üretiminde olasılıklar % 25 alınmıştır. Her defasında rastgele üretilen sayı ile gidilecek durum belirtilir.

Durumlar olasılığı bağlı olduğundan farklı olasılık değerleri de verilebilir. Örneğin $Pr[D=1] = 0.1$, $Pr[D=2] = 0.3$, $Pr[D=3] = 0.6$ değerleri için giriş aşağıdaki gibi üretilir.

Kümülatif Olasılık

$$0.1 * 10 \rightarrow 1$$

$$0.4 * 10 \rightarrow 4$$

$$1.0 * 10 \rightarrow 10$$

$$r = 10 * RND$$

$$\text{if } r < 1 \text{ then } D=1$$

$$\text{if } 1 \leq r < 4 \text{ then } D=2$$

$$\text{if } 4 \leq r \text{ then } D=3$$

Asenkron Makine Kodu

$$t = t_0$$

$$y = y_0$$

print t, y

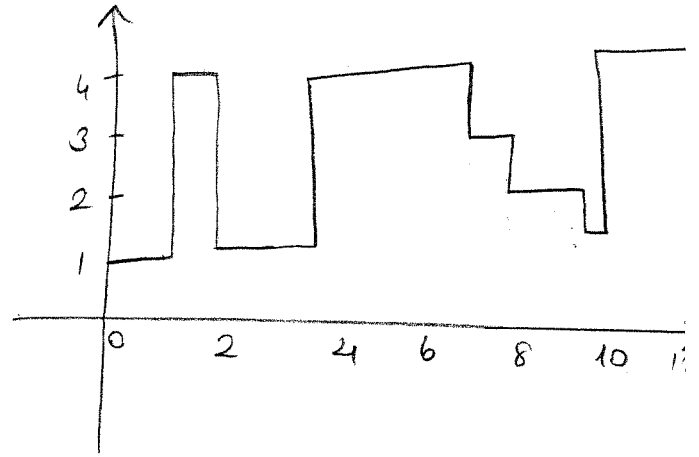
$$[1] \quad t = t - \mu * \ln(RND)$$

$$d = \text{INT}(1 + 3 * RND)$$

call $\Phi(d, y, z)$

print t, y, z

if $t < t_{\max}$ then goto [1]



PETRI AĞLARI

* N tane hücreye sahip bilgisayarlarda 2^N tane farklı hafıza değeri tanımlanabilmektedir.

* Güçlü bilgisayar ardışıl işlem yapmaktadır. 1 zamanda 1 işlem gerçekleştirmektedir. (Sınırlı hafıza ve ardışıl işlem \rightarrow Von Neuman Mimarisi)

* Çok işlemcili makineler aynı anda birden fazla işi paralel olarak işlenmesini sağlar. Burada eş zamanlı modellemeye ihtiyaç duyulur. Bu yapılar Petri ağları olarak adlandırılır.

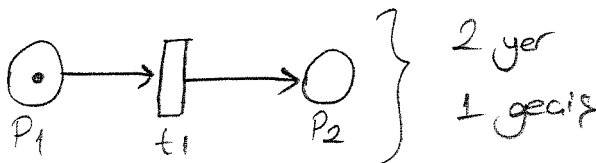
Temel Petri Ağ Elemanları

Yerler \rightarrow Daireler

Akılar \rightarrow Oklar

Geçişler \rightarrow Çizgiler

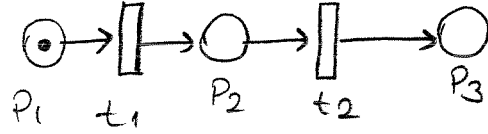
İşaretlemler \rightarrow Noktalar



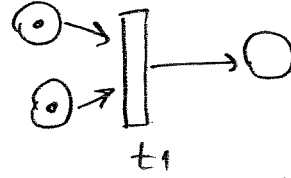
* Giriş yerlerinin herbirinde en az bir işaret varsa, geçiş düğümü iletime hazırdır. Durum geçişi $(1,0) \Rightarrow (0,1)$ olur.

Petri Ağlarının Özellikleri

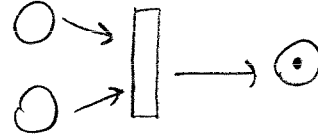
1. Sıralı Geçiş: t_1 iletiminden sonra t_2 iletimi gerçekleşir.



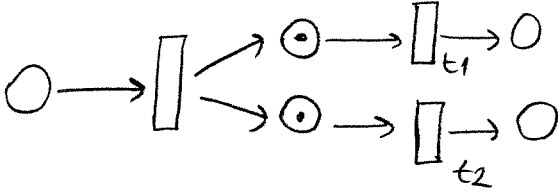
2. Senkronize Geçiş: Giriş yerlerinin herbirinde en az bir işaret olduğunda t_1 etkin olacaktır.



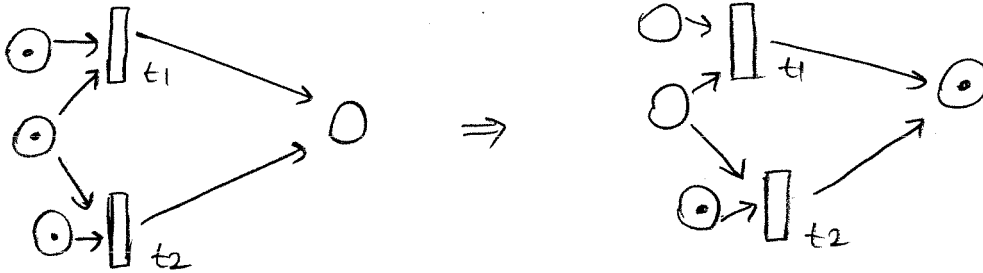
3. Birleştirme: İşaretler birden çok yerden aynı geçiş hizmetine ulaştığında meydana gelir.



4. Eş Zamanlılık:



5. Çakışma:



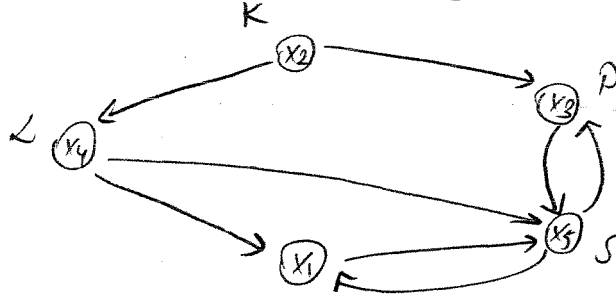
Örnek: Tablo mesaj merkezi sistem durumları

Şehir Merkezi	Düğüm	Yerel Durum
C	1	x_1
K	2	x_2
P	3	x_3
L	4	x_4
S	5	x_5

x_i : Burada belirli durumu temsil ettiğinden yerel durum olarak adlandırılır

Sistem durumları yerel durumların vektörü şeklinde gösterilir.

X vektörü $[2, 0, 1, 3, 0]$ olsun. Mesaj iletmek için; $C \rightarrow 2$, $P \rightarrow 1$, $L \rightarrow 3$ mesajı sahiptir. K ve S'nin hiç mesaj bulunmamaktadır.



Başlangıç durumu verildiğinde sonraki durum olasılıkları tahmin edilebilir. Örneğin başlangıç durumu $[2, 0, 1, 3, 0]$ olsun. O halle;

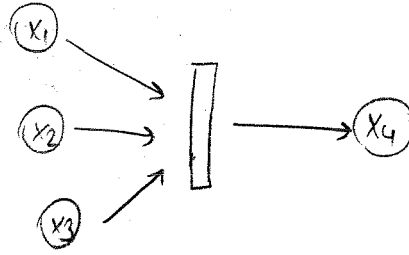
Geçiş	Bir Sonraki X
$C \rightarrow S$	$[1, 0, 1, 3, 1]$
$K \rightarrow P$	Mümkün değil. $k=0$
$K \rightarrow L$	Mümkün değil. $k=0$
$P \rightarrow S$	$[2, 0, 0, 3, 1]$
$L \rightarrow S$	$[2, 0, 1, 2, 1]$
$L \rightarrow C$	$[3, 0, 1, 2, 0]$
$S \rightarrow C$	Mümkün değil. $s=0$
$S \rightarrow P$	" $s=0$
$S \rightarrow K$	" $s=0$

* Petri ağlarında gidilecek yerler ve mesaj sayıları gibi değerler tanımlanır. Gidiş süresi ile ilgili bilgi verilmez.

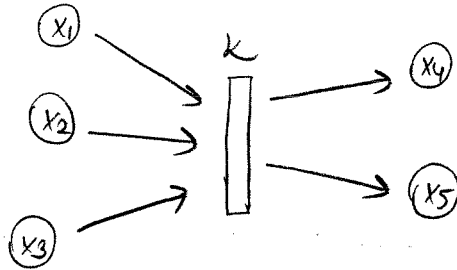
* Olası geçişlerin kümesine eylem kümesi denir ve hareket için rastgele bir seçim yapılır.

* Eylem kümesinde (δ) tüm x_i girişleri tanımlıysa geçiş pozitifdir.

if $x_1 > 0, x_2 > 0, x_3 > 0$ then $\delta_{\text{yeni}} = \delta_{\text{eski}} \cup \{k\}$



* Eylem kümesinde tüm kurallara karşılık gelen bir değer bulunmalıdır. δ kümesinden rastgele bir eleman seçilir. Bu geçiş k olarak kabul edilir. Her bir durum geçişinde k artırılarak yeni durumlar tespit edilir. Bu güncellemeyle yeni bir durum oluşur ve bu olay simülasyon bitene kadar devam eder.



k, δ 'in bir elemanı ise;

$$x_1 = x_1 - 1$$

$$x_2 = x_2 - 1$$

$$x_3 = x_3 - 1$$

$$x_4 = x_4 + 1$$

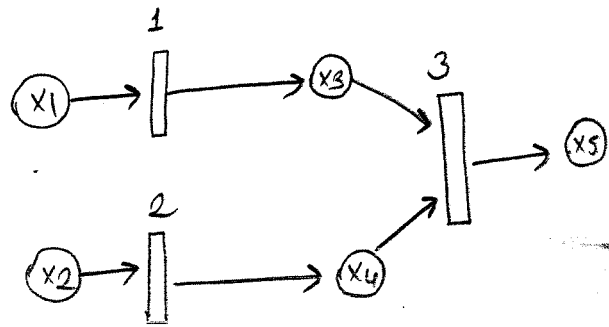
$$x_5 = x_5 + 1$$

* Petri ağıları döngü içerisinde 3 aşamalı olarak gerçekleştirilir. Başlangıç şartları girildikten sonra döngü sürekli tekrarlanır. Döngü içerisinde mümkün geçişler, eylem kümesine eklenir. Eylem kümesinden rastgele bir hareket seçilir ve verilen harekete göre geçişler güncellenir.

1. Başlangıç değerlerini gir, dağılımı göster
2. $k=0$
3. print k , durum
4. for $k=1$ to n
5. Tüm geçişleri belirle, isaretle
6. Eylem kümesinden rastgele bir geçiş seç.
7. Sadece bu geçişe bağlı olan node'ları güncelle.
8. Print k , durum
9. next k

Örnek: Şekilde gösterilen bir petri ağı düşünelim. 1. yer için 8, 2. yer için 5 mesaj tanımlanmış, diğer yerlerin mesajı 0 olarak verilmiştir.

Petri ağı modeli kullanarak, geçici ve uzun vadeli bir davranış simüle ediniz.



$$x(0) = [8, 5, 0, 0, 0]$$

Görüm: Petri ağıının 3 aşaması;

1. Tüm geçişleri tespit et ve işaretle
2. Bunlardan birini rastgele seç.
3. Yürüt.

* Verilen örnekte 1. ve 2. geçiş paraleldir. Hangisinin önce başlayacağını bilemeyiz, birini ilk başlaması için seçeriz. x_3 ve x_4 mesajları yerine ulaşmaya kadar 3 geçiş aktif değildir. 3 geçiş mesajını x_5 'e ulaştırır. Ama bunlar gerçekleşinceye kadar x_1 ve x_2 çoktan gerçekleşmiş olacaktır.

1. Tüm Yasal Geçişlerin Belirlenmesi ve İşaretlenmesi

- Yasal geçişler bir S işlem kümesi oluşturularak yapılır.
- Her geçişte yasal olarak bulunan durumlar bu kümeye eklenir.
- Boş bir işlem kümesi yasal hiçbir işlem yapılamayacağını gösterir.

$$S = \emptyset$$

$$\text{if } x_1 > 0 \text{ then } S = S \cup \{1\}$$

$$\text{if } x_2 > 0 \text{ then } S = S \cup \{2\}$$

$$\text{if } x_3 > 0 \text{ and } x_4 > 0 \text{ then } S = S \cup \{3\}$$

2. Yasal Geçişlerden Birinin Rastgele Seçilmesi

S boş küme değilse rastgele bir eleman seçilir, boş ise 0 döndürülür.

$$\text{RAND}(S) = \begin{cases} 0 & S = \emptyset \\ y \in S & S \neq \emptyset \end{cases}$$

* S stringinden rastgele bir karakter döndüren algoritma;

SORU: Madeni para ile oynanan yazı tura oyunu şu şekildedir. Para atıldığında yazı gelirse bir sonraki aşamada tura veya yazı gelme sayısı %50'dir. Bununla birlikte eğer tura gelirse bir sonraki aşamada tura gelme sayısı %75'tir. Monte Carlo benzetimi ile tura gelme olasılığını belirleyen bir MATLAB kodu yazınız.

Yazı gelirse; $Y \rightarrow \%50$
 $T \rightarrow \%50$

Tura gelirse; $Y \rightarrow \%25$
 $T \rightarrow \%75$

function para = monte_carlo(n)

tura_olasilik = 0.5
 $ya21=0$; $tura=0$;
 for i=1:n

$x=rand()$;
 if ($0 < x < 0.5$)

$ya21=ya21+1$
 $tura_olasilik=0.5$

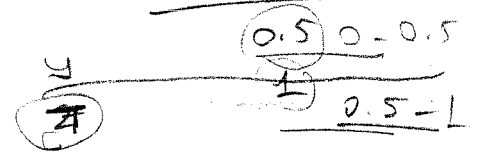
else

$tura=tura+1$;
 $tura_olasilik=0.75$

end
 end

$para = (tura) / (ya21 + tura)$;

kümülatif olasılık



SORU:

Aralık

Tekrar Sayısı

0-10

120

11-20

100

21-30

90

31-40

80

41-50

140

51-60

70

61-70

150

71-80

60

81-90

90

91-100

100

Soru: int Ufur-Gitsin() isimli $[0,100]$ aralığında deęer döndüren bir alt program yazılmış ve %99 tek düze olduğu iddia edilmiştir, ancak 1.000 defa çağırılarak test edildiğinde yukarıdaki frekans tablosu gözlemlenmiştir. İddianın doğruluğunu analiz ediniz. ($\chi^2_{c2} = 21.66$)

Çözüm:

$$\boxed{n=1000}$$

$$m=10$$

$$e_k = \frac{n}{m} = \frac{1000}{10} = \underline{\underline{100}}$$

$$f_1 = 120$$

$$f_6 = 70$$

$$f_2 = 100$$

$$f_7 = 150$$

$$f_3 = 90$$

$$f_8 = 60$$

$$f_4 = 80$$

$$f_9 = 90$$

$$f_5 = 140$$

$$f_{10} = 100$$

$$\boxed{\chi^2 = \sum_{k=1}^m \frac{(f_k - e_k)^2}{e_k}}$$

$$\chi^2 = \frac{(120-100)^2}{100} + \frac{(100-100)^2}{100} + \frac{(90-100)^2}{100} + \frac{(80-100)^2}{100} + \frac{(140-100)^2}{100} +$$

$$\frac{(70-100)^2}{100} + \frac{(150-100)^2}{100} + \frac{(60-100)^2}{100} + \frac{(90-100)^2}{100} + \frac{(100-100)^2}{100}$$

$$= 4 + 1 + 4 + 16 + 9 + 25 + 16 + 1 + 0 = \underline{\underline{76}}$$

$$\underline{\underline{\chi^2 = 76}}$$

$$\underline{\underline{\chi^2_{c2} = 21.66}}$$

$\chi^2 > \chi^2_{c2}$ olduğu için
uniform değildir.

SORU: Aşağıdaki parçalı olasılık yoğunluk fonksiyonunu kullanarak ters dönüşüm tekniği ile rassal değişken üreten bir klemi elde ederek ilgili algoritmayı yazınız.

$$f(x) = \begin{cases} 1/3 & , 0 \leq x \leq 2 \\ \frac{1}{24} & , 2 < x \leq 10 \\ 0 & , \text{diğer durumlarda} \end{cases}$$

Gözüm:

$$\textcircled{1} U = F(x) = \int_0^x \frac{1}{3} dx = \frac{1}{3}x \quad 0 \leq x \leq 2$$

$$U = \frac{1}{3}x \Rightarrow x = 3U$$

$$x=0 \text{ için } u=0$$

$$x=2 \text{ için } u=2/3$$

$$\textcircled{2} U = F(x) = \int_0^2 \frac{1}{3} dx + \int_2^x \frac{1}{24} dx = \frac{2}{3} + \frac{1}{24}x - \frac{2}{24} = \frac{7}{12} + \frac{x}{24}$$

$$u = \frac{x}{24} + \frac{14}{24} \Rightarrow \left(u - \frac{14}{24}\right), 24 = x$$

$$\boxed{24u - 14 = x}$$

$$x=2 \text{ için } u = \frac{2}{3}$$

$$x=10 \text{ için } u = 1$$

$$F(x) = \begin{cases} 3u & , 0 \leq u \leq 2/3 \\ 24u - 14 & , 2/3 < u \leq 1 \end{cases}$$

Algoritması:

1. $U \sim U(0,1)$ rastgele sayı üret.
2. if $U \leq 2/3$ $x = 3U$
3. if $U > 2/3$ $x = 24U - 14$
4. return

SLAYT 9- ARENA MODÜLLERİ

1. CREATE

Bir simülasyon modelinde varlıklar için başlangıç noktasını tasarlar.



2. DISPOSE

Bir simülasyon modelinde varlıklar için son noktayı tasarlar.



3. PROCESS

Bir simülasyon modelinde ana process metodunu tasarlar. Kullanılacak kaynakları ifade eder.

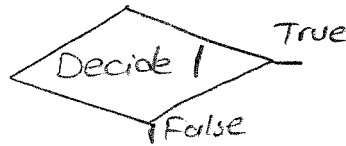


4. DECIDE

Bu modül sistemde karar verme processi için izin verir. Karar alınmasında bir veya daha fazla duruma (koşula) ya da bir veya daha fazla olasılığa dayanarak seçmeyi içerir.

Durumlar, özellik değerlerine, değişken değerlerine, varlık tiplerine ya da bir ifadeye dayanabilir.

İkili ihtimal ya da ikili durumdan herhangi biri seçildiğinde, Decide modülünün iki çıkış noktası vardır. Doğru ve yanlışlar için birer çıkış noktası vardır.



2-way by Condition : 2'li durum
2-way by Change : 2'li seçim
N-way by Condition : Çoklu durum
N-way by Change : Çoklu seçim

5. BATCH

Bu modül, simülasyon modülü içinde gruplama mekanizmasını tasarlar.



6. SEPARATE

Bu modül, çoklu varlıkların içine gelen bir varlığı kopyalamakta ya da önceden oluşturulan bir varlık yığınına bölme kullanılır.

Separate

7. ASSIGN

Bu modül, değişkenlere varlık özelliklerine, varlık tiplerine, varlık resimlerine ya da sistem değişkenlerine yeni değer atanması için kullanılır. Tek bir assign modülle çoklu atamalar yapılabilir.

Assign 1

8. RECORD

Bu modül, simülasyon modelinde istatistikleri biriktirmekte kullanılır.

Record 1

9. HOLD

Bu modüle eğer varlık bir sinyal için tutuluyorsa, sinyal modülü varlığa sonraki modüle geçmek için izin vermede kullanılır.

Hold 1

10. MATCH

Match modülü farklı kuyruklarda bekleyen varlıkları belli sayılarda gruplar bir araya getirir.

Match komutunun işlev görebilmesi için belirtilen kuyruklarda en azından bir varlık olması gerekir.

Match 2

11. ROUTE

Route (rota) modülü, belirtilen bir istasyona bir varlığı transfer eder veya istasyona ziyaret sırasında, sonraki istasyona geçen birimi tanımlamak için kullanılır.

Route 1

12. STATION

Route komutu kullanıldığında geçen birimin geçeceği yerleri tanımlamak için kullanılır.

Station modülü hareketli kaynakları veya durağan olmayan kaynakların olduğu ilgili park alanına sahip olabilir.

Station 1

13. ACCESS

Access modülü, varlığın bir istasyondan diğerine hareketi için konveyörün bir ya da daha fazla hücresine yer tahsis eder.

Access 1

14. CONVEY

Convey modülü aracılığıyla bulunduğu istasyondan belirtilen varis istasyonuna taşır.

Convey 1

15. EXIT

Bu modül Access modülü ile Conveyöre alınan geçen birimi herhangi bir işlem için konveyörden almaya yarar.

Convey komutu ile taşınan bir geçen birim mutlaka ilgili istasyona geldiğinde process girmeden önce konveyörden alınmalıdır. Aksi halde taşıyıcı sürekli dolu görünecek bu da yanlışlıca sonuçlar doğuracaktır.

Exit 1

16. REQUEST

İstek modülü, bir varlığa bir taşıyıcı ünitesini tayin eder ve varlığın yene üniteye hareket eder.

Request 1

17. TRANSPORT

Bu modül yine geçen birimin taşınmasında kullanılır. Bu modülde taşıyıcı sınırlaması vardır. İstedikimiz kadar taşıyıcı, bir tanımlarıdır.

Request komutu ile çağrılan taşıyıcı Transport modülü ile ilgili istasyona gittikten sonra Free modülü ile mutlaka boşaltılmalıdır.

Transport 1

18. FREE

Bu modül varlığın en son pay edilmiş taşıyıcısını salıvermek için kullanılır. Eğer sırada taşıyıcı istemek veya pay etmek için bekleyen bir varlık varsa, taşıyıcı o varlığa verilir.

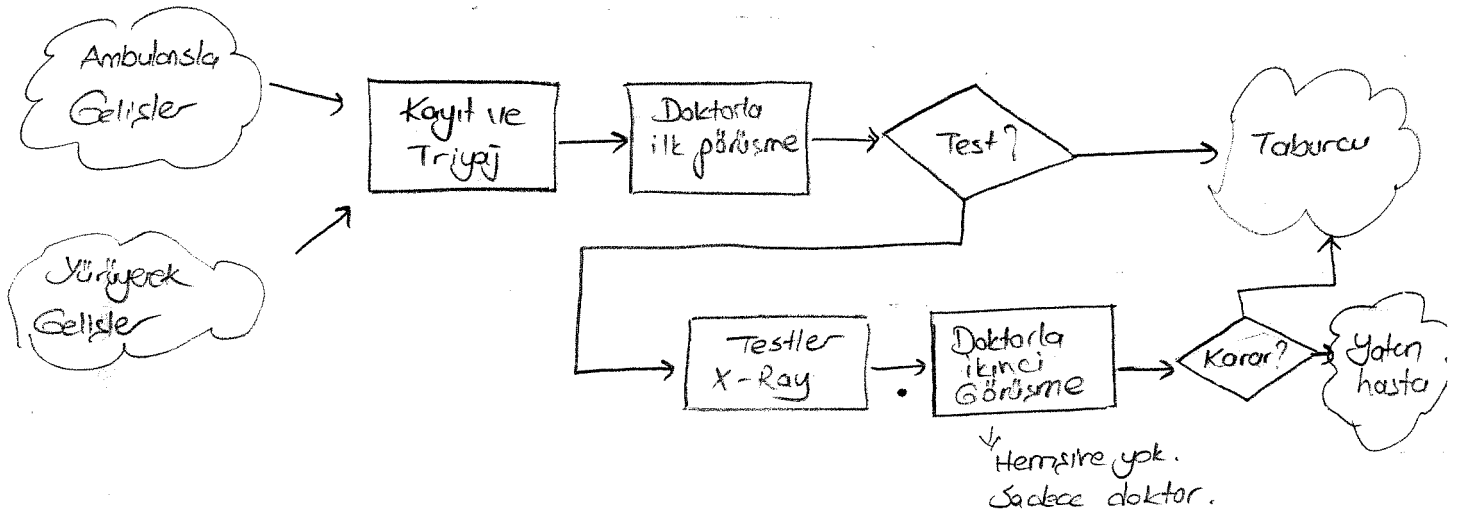
Free 1

ACIL SERVİS MODELİ

Bu bölümde bir hastanenin Acil Servis (AS)'nin benzetim modeli yapılacaktır.

- * İki şekilde hasta gelisi olmaktadır ; yürüyerek ve ambulansla :
- * Her iki hasta tipi içinde ; gelişlerinden hemen sonra kayıt ve triyaj yapılmaktadır.
- * Triage sonucunda hastalara kırmızı, sarı, yeşil renklerinden birisi verilerek önceliklendirilmektedir.
- * Gerek hayatta bu önceliğe göre hastalar doktor muayenesi için kuyruğa girdiklerine rağmen bir sınırlılık bu modelde doktorlar ilk görüşme için yine FIFO bir kuyruk olduğunu varsayalım. Ayrıca doktorlar ilk görüşme sırasında bir hemşirenin de hazır bulunması gerekmektedir.

Acil Servis Sürecinin Şematik Gösterimi



Süreler

- * Ambulans gelişleri arası süre
- * Yürüyerek gelişler arası süre
- * Kayıt ve triyaj süresi (1 hemşire)
- * Doktorla ilk görüşme (1 hemşire 1 doktor)

* Testler ve X-Ray

* Doktorla ikinci görüşme

Değer

Üssel dağılım (ortalama 30 dk)

Üssel dağılım (ortalama 5 dk)

Üçgensel dağılım (en az 2 dk, genelde 5 dk, en çok 10 dk)

Kırmızı hastalar: Lognormal dağılım (ort: 30 dk, std. sapma 15 dk)

Sarı hastalar: Üssel dağılım (ort. 20 dk)

Yeşil hastalar: Üçgensel dağılım (en az 5 dk, genelde 8 dk, en çok 12 dk)

Tüm hastalar için; Üçgensel dağılım (en az 20 dk, genelde 40 dk, en çok 60 dk)

Tüm hastalar için; Üçgensel dağılım (en az 5 dk, genelde 10 dk, en çok 15 dk)

Oranlar

* Triyaj rengi oranları

Ambulansla gelenler için;

% 70 kırmızı

% 30 sarı

Yürüyerek gelenler için;

% 1 kırmızı

% 19 sarı

% 80 yeşil

* Test ihtiyacı oranı

Sarı ve kırmızı hastalar için

% 10 ihtiyacı var

% 90 ihtiyacı yok.

Yeşil hastalar için test istenmiyor.

* İkinci doktor görüşmesi sonrası
doktorun hastayı taburcu etme
kararı

Tüm hastalar için;

% 20 hasta yatsın

% 80 taburcu olsun.

Kaynaklar

* Doktor sayısı → 3

* Hemşire sayısı → 6

* Test makinesi → 1

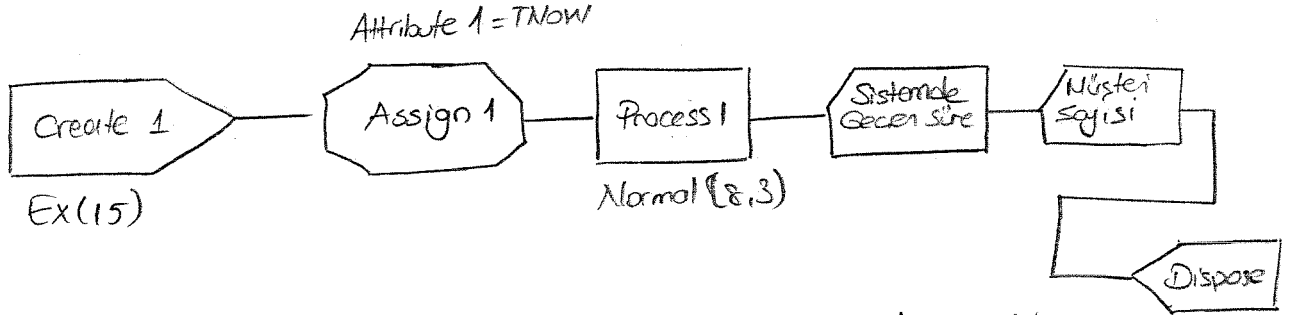
* Her modelleme projesinde olduğu gibi bu projede de bir amacımızın olması gerekmektedir. Bu örnekte;

- İlk doktor muayenesi için ortalama bekleme zamanının 10 dk'yı geçmemesini
- Doktorun kullanım oranının % 70'i geçmemesini istliyoruz.

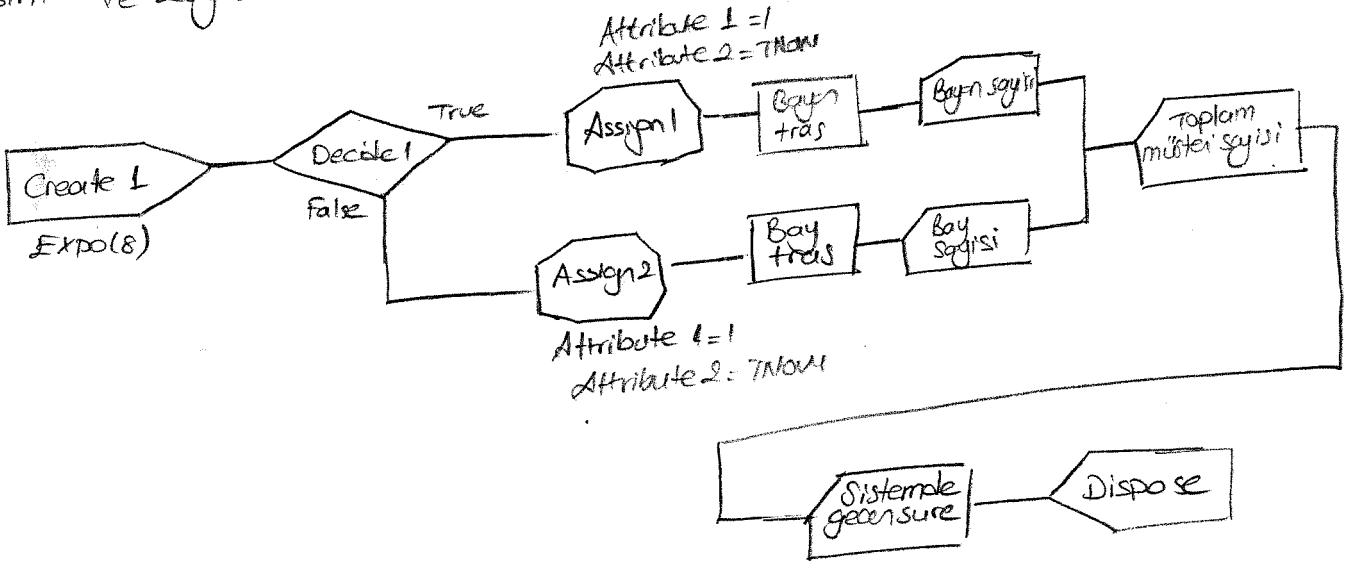
ARENA ÖRNEKLER

1) Gelişler arası süre $Ex(15)$ olan ve tıraş süreleri normal $(8,3)$ dağılımına uygun bir berberde 200 dk çalışılması durumunda oluşacak hizmet gören müşteri sayısı, hizmet görenlerin ortalama sisteme geçirdiği süre ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonunu yapınız.

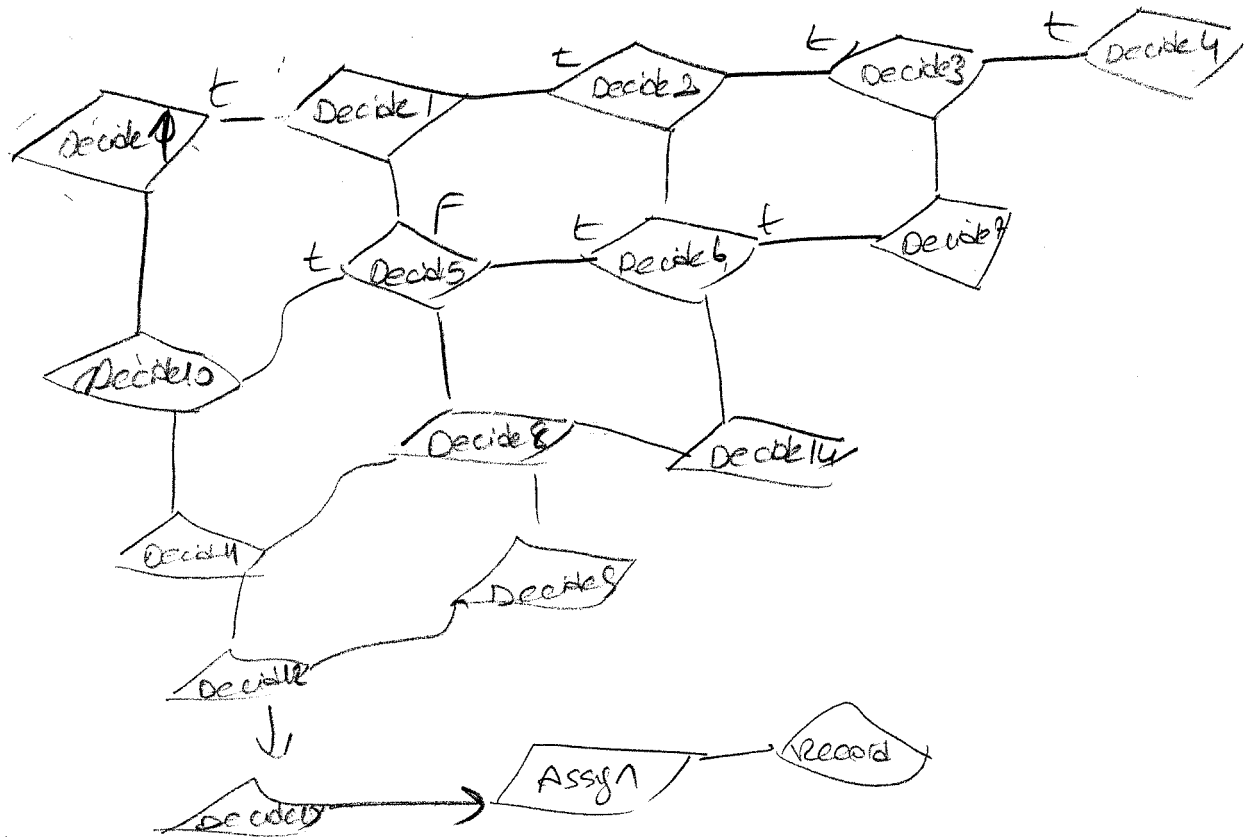
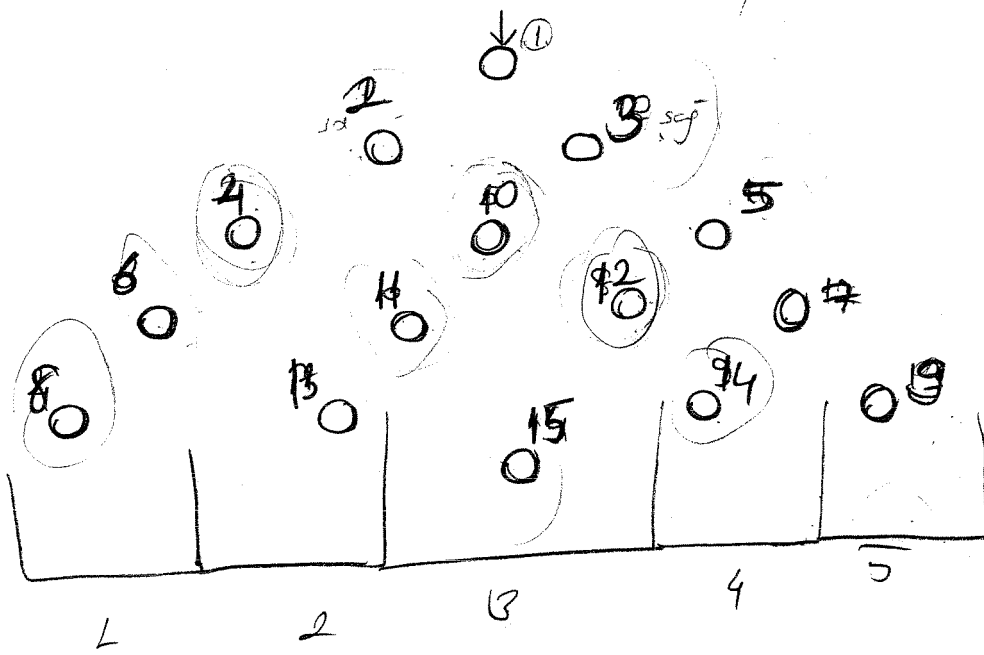
Çözüm:



2) Gelişler arası süre $Ex(8)$, gelen müşterilerin %60'ının bayan %40'ının bay olduğu, bayan ve bay müşteriler için ayrı ayrı tıraş kottuklarının bulunduğu ve tıraş sürelerinin bayanlar için normal $(10,4)$, baylar için normal $(8,3)$ dağılımına uygun bir berberde 200 dk çalışılması durumunda hizmet gören müşteri sayısı, hizmet gören bay ve bayan sayıları, hizmet görenlerin ortalama sisteme geçirdiği süreleri (bay ve bayan için ayrı), kuyruk müşteri sayısını ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonunu yapınız.



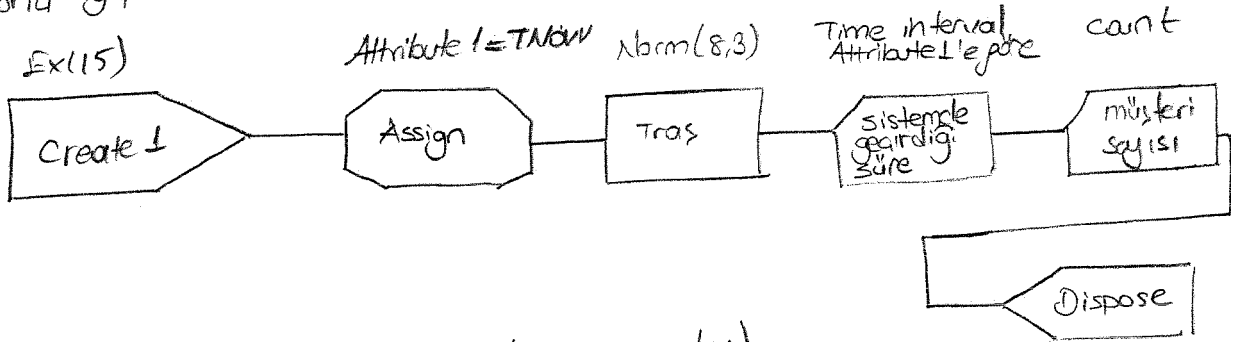
3) Gelişler arası süre $Ex(8)$ olan, gelen müşterilerin %60'ı bayan %40'ı bay olduğu, bayan ve bayan müşteriler için ayrı ayrı tıraş kottuklarının bulunduğu, kuyruk için bekleme salonu kapasitesinin 5 kişi, baylar için de kışi olduğu ve tıraş sürelerinin bayanlar için normal $(10,4)$, baylar için normal $(8,3)$ dağılımına uygun bir berberde 200 dakika çalışılması durumunda oluşacak; hizmet gören müşteri sayısı, hizmet gören bay ve bayan sayılarını, hizmet görenlerin ortalama sisteme geçirdiği süreleri, kuyruk müşteri sayısını ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonu yapınız.



ARENA ÖRNEKLERİ

Berber Örneği:

1) Gelişler arası süre $Ex(15)$ olan ve tıraş süreleri normal $(8,3)$ dağılımına uygun bir berberde 200 dk çalışılması durumunda oluşacak hizmet geçen müşteri sayısı, hizmet geçenlerin ortalama sisteme geçirdiği süre ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonu yapınız.



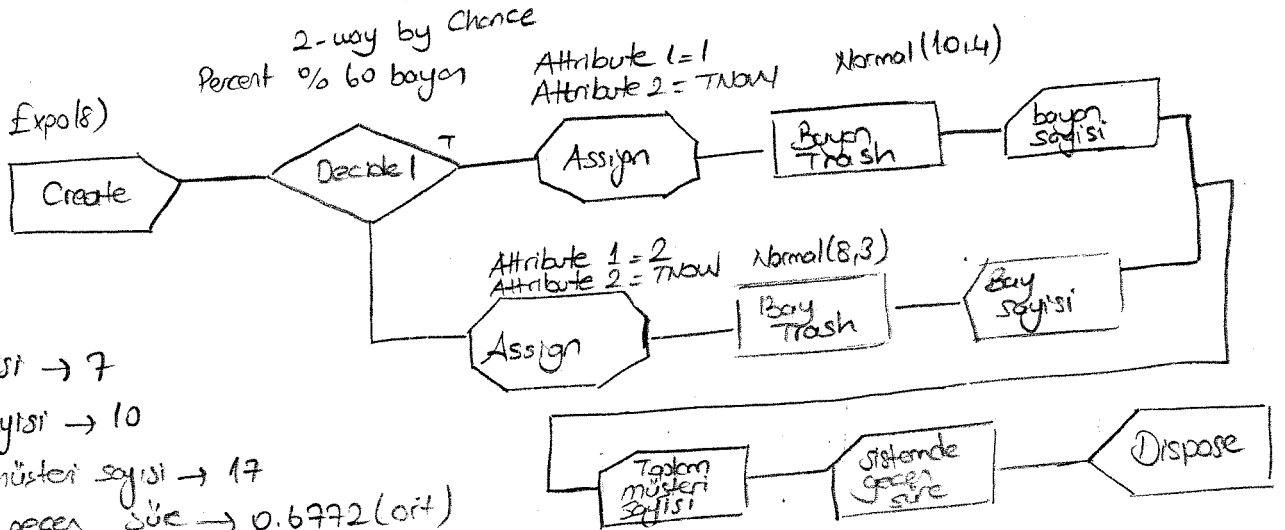
Run → Setup → Replication Length (200 minutes)

Sisteme hizmet geçen müşteri sayısı → 12

Sisteme geçen süre → 0.1734 (ortalama)

Geliştirilmiş Barber Örneği

2) Gelişler arası süre $Ex(8)$ olan, gelen müşterilerin %60 bayan, %40'ı bay olduğu, bayan ve bay müşteriler için ayrı ayrı tıraş koltuklarının bulunduğu ve tıraş sürelerinin baylar için normal $(10,4)$, baylar için normal $(8,3)$ dağılımına uygun bir berberde 200 dakika çalışılması durumunda oluşacak hizmet geçen müşteri sayısı, hizmet geçen bay ve bayan sayılarını, hizmet geçenlerin ortalama geçirdiği süreleri (bay ve bayan için ayrı), kayıp müşteri sayısını ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonunu yapınız.



Bay sayısı → 7

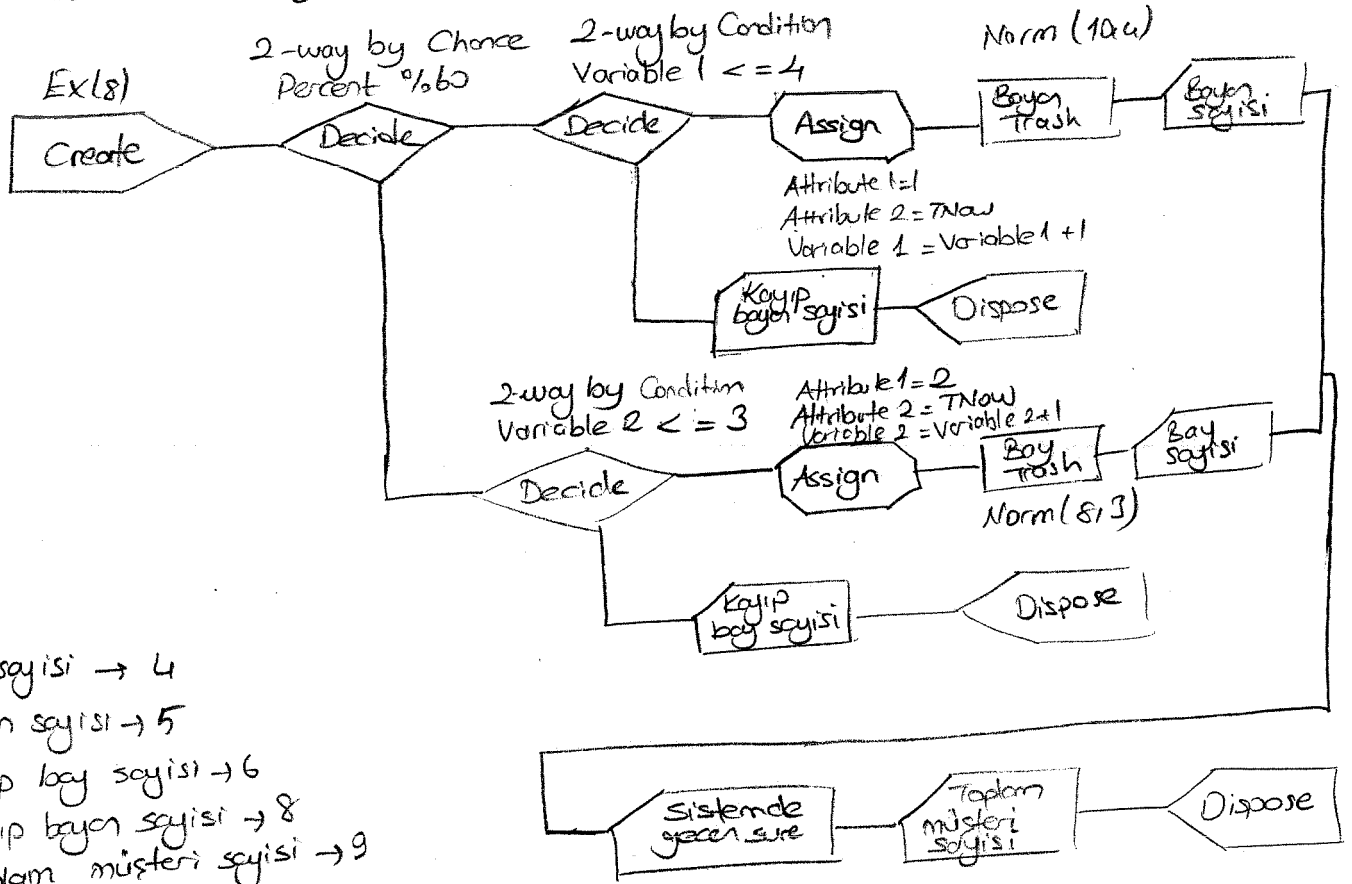
Bayan sayısı → 10

Toplam müşteri sayısı → 17

Sisteme geçen süre → 0.6772 (ort)

Bekleme Yeri Sınırlı Berber Örneği

3) Gelişler arası süre $Ex(8)$ olan, gelen müşterilerin %60'ı bayan, %40'ının bay olduğu, bayan ve bay müşteriler için ayrı ayrı traş koltuklarının bulunduğu bayanlar için bekleme sabını kapasitesinin 5 kişi, baylar için 4 kişi olduğu ve traş sürelerinin bayanlar için normal $(10,4)$ baylar için normal $(8,3)$ dağılımına göre 200 dakika çalışılması durumunda oluşacak hizmet geçen müşteri sayısı, hizmet geçen bay ve bayan sayılarını, hizmet geçenlerin ortalama sistemde geçirdiği süreleri (bay ve bayan için ayrı ayrı), kayıp müşteri sayısını ve kuyruk durumlarını gösteren Arena simülasyonunu yapınız.



Bay sayısı → 4

Bayan sayısı → 5

kayıp bay sayısı → 6

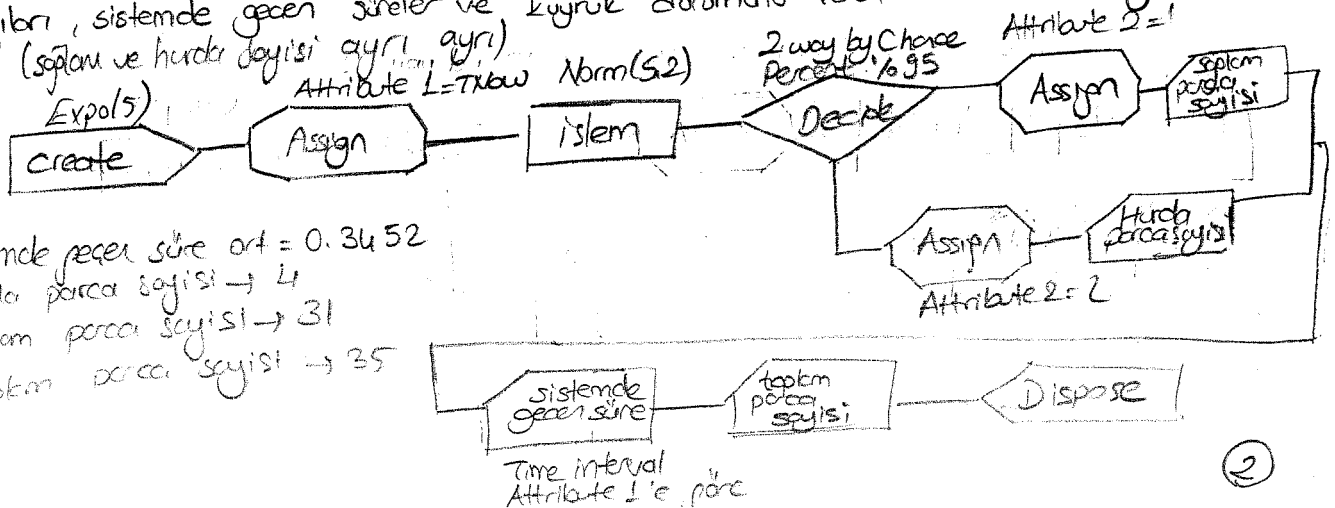
kayıp bayan sayısı → 8

Toplam müşteri sayısı → 9

Sistemde geçen süre ort → 0.5001

Atölye Örneği

4) Gelişler arası süre $Ex(5)$ olan, gelen parçaların %5'inin hurda, %95'inin sağlam olduğu, işlem süresinin normal $(5,2)$ dağılımına uygun bir atölyede işlem geçen parça sayısı, sistemde geçen süreler ve kuyruk durumunu veren Arena simülasyonunu yapınız. (sağlam ve hurda sayısı ayrı ayrı)



Sistemde geçen süre ort = 0.3452

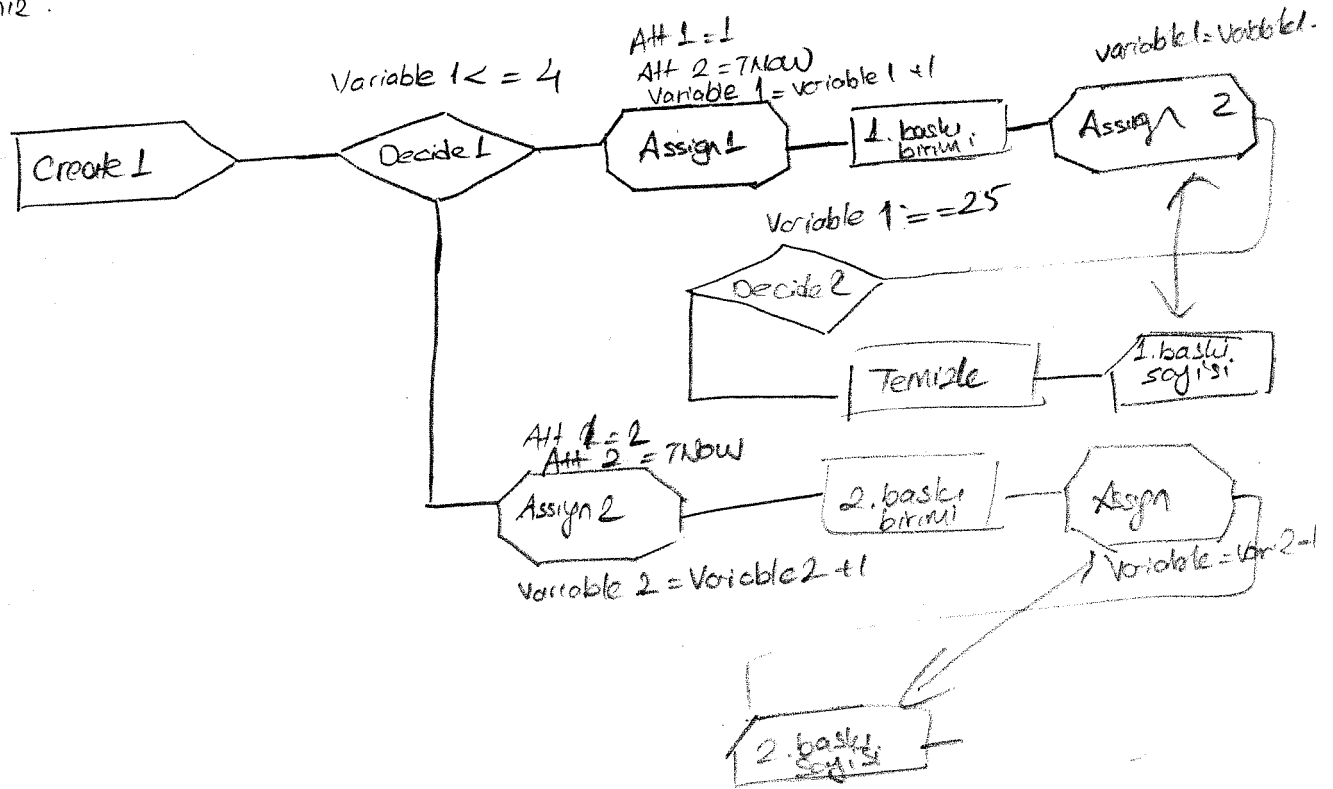
Hurda parça sayısı → 4

sağlam parça sayısı → 31

toplam parça sayısı → 35

Time interval
Attribute 1'e göre

ÖRNEK: Bir davetiye baskı sürecinde kâğıt yığınları EXPO(10) varisler arası zaman ile sisteme varmaktadır. Gelen kâğıtlar için iki baskı birimi bulunmaktadır. Birincil ve ikincil. Bütün varisler birincil baskı birimine yönlendirilmektedir. Eğer birincil baskı birimi önündeki kuyruk 5'ten az ise kâğıt yığınları birincil baskı birimi önünde bir kuyruk oluşturur. Kâğıt yığınlarının birincil baskı biriminde TRIA (9,12,15) süresince bir işlem görmektedir. Eğer birincil baskı biriminde 5 veya daha fazla kâğıt var ise gelen işler ikincil baskı birimine yönlendirilecektir. İkincil baskı birimi sürekli yığın kuyruğuna sahiptir. Birincil baskı birimi 25 davetiye bastıktan sonra temizleme için kapatılması gerekmektedir. Bu işlem EXPO(30) kadar süre almaktadır. Temizleme esnasında birincil baskı birimi önündeki kâğıt yığını bu birim aktif olana kadar bekleyecektir. Bu simülasyonu Arena'da gerçekleştirerek her bir kaynağın kullanım oranlarını, bir davetiye sisteminde geçirdiği zaman vb. istatistikleri hesaplayınız ve bunları grafiksel olarak gösteriniz. Simülasyonu 50 saat için çalıştırınız.



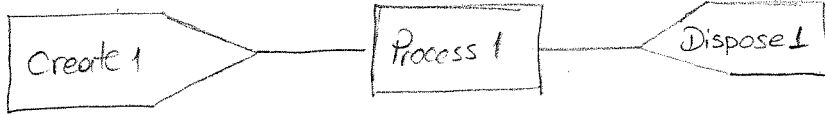
Örnek: Gelişler arası süre $Ex(15)$ olan ve tıraş süreleri normal $(8,3)$ dağılıma uyan bir berberde 200 dakika çalışılması durumunda oluşacak hizmet gören müşteri sayısı, hizmet görenlerin sistemde geçirdiği süre ve kuyruk durumları, gösteren Arena programı = ?

ÖRNEKLER

1) Herhangi bir tipteki varlıklar sistemimize gelmekte, işlem görmekte ve işi biten varlıklar sistemden ayrılmaktadır. Ancak işleme tabi tutulmaları için bir kaynağın (veya işlem yapan bir çalışanın veya makinenin) var olması gerektiğini ve eğer bu kaynağın elimizde yoksa varlıkların kaynakların elimizde olana kadar bekleyeceklerini biliyoruz. Birden fazla varlık kaynağı için bekliyorsa, önce gelenin önce işlem göreceğini kabul ederiz.

Kuyruk Teorisi Notasyonu: M/M/n/FIFO

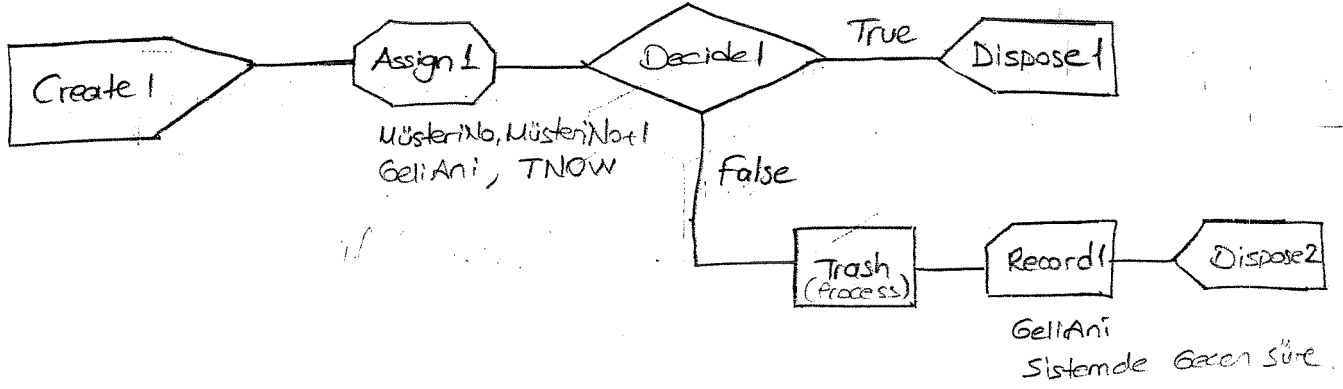
Sistemimizde gelişler arası sürenin ortalama 8 dk olduğunu, her bir varlığın ortalama 10 dakika işlem gördüğünü ve işlem yapan 2 sunucumuz olduğunu kabul edelim.



* Varlıkların "Process" içerisinde ne kadar zaman geçireceğini belirtmek için öncelikle "Delay Type" seçilmelidir. Bu listede "Constant" (sabit) seçilirse, varlıkların süreç içinde sabit bir süre kalacaklarını belirtmiş oluruz. Bizim problemimizde varlıklar üssel dağılımdan ortalama 10 dk kaldıklarına göre "Delay Type" olarak "Expression" seçilir, ve alttaki listeden "EXPON (mean)" seçilir. Mean yeren yere 10 yazılır. "Units" bölümü "Minutes" olarak seçilmelidir. Böylece ortalama 10 dk olan üssel dağılımdan değerler üretecektir.

2) Sistemimizde gelişler arası sürenin ortalama 12 dk olduğunu ve her bir varlığın ortalama 8 dk işlem gördüğünü ve işlem yapan sunucu 1 iken ve 2 iken sistemin arenda simülasyonunu yapınız. Grafiğinizi çiziniz.

3) Bir erkek kuaföründe tıraş kuyruğunun simülasyonu yapılmıştır. Kuaföre gelen müşteriler sıraya girer. Müşteri sırası FIFO mantığıyla çalışmaktadır. Bir müşteri kuaföre girdiğinde eğer tıraş kuyruğu 3 kişi ise kuaförden çıkmaktadır. Tıraş kuyruğu 3 kişiden az ise müşteri kuyruğa girerek tıraş olmaktadır.



STOKASTİK ÜRETEÇLER

RASSAL SAYI ÜRETEÇLERİNDEN İSTENEN ÖZELLİKLER

- ① Rassallık
- ② Büyük Periyot
- ③ Yeniden Üretilebilirlik
- ④ Hesaplama Etkinliği

TEK DÜZE DAĞILIMLI RASTGELE SAYILAR

* ① il derleyicileri $[0,1]$ aralığında tek düze dağılımlı rastgele sayılar için olanak sağlar. Böylece programlar $U(0,1)$ olarak bilinir.

* Örneğin; BASIC dilinde RND fonksiyonu $0 \leq X \leq 1$ aralığında bir X kesri döndürmektedir.

* Bu, ayırık bir rastgele değişkendir; fakat pratikte sürekli olduğu varsayılır.

* 100 defa RND fonksiyonunu çağırarak;

% 10'u 0 ile 0.1 aralığında

% 10'u 0.1 ile 0.2 aralığında

% 10'u 0.9 ile 1.00 aralığında

dağılımlar oluşacaktır.

RASSAL SAYI ÜRETİMİ İÇİN TEKNİKLER

* Orta Kare Yöntemi

* LCG

* Hull-Dobell Yöntemi

① ORTA KARE YÖNTEMİ:

① m basamaklı penellikle tek olan bir sayı başlangıç değeri olarak alınır.

② Bu sayının karesi alınır. Sonucun ortasında m basamaklı sayı alınır.

③ Bu sayı rastsal sayı olarak kaydedilir.

④ Elde edilen sayının tekrar karesi alınır. Ortasında m basamaklı sayı tekrar rastsal sayı olarak kaydedilir.

⑤ İstenilen sayıda rastsal sayı üretene kadar bu işlemlere devam edilir.

Örnek: $X_0 = 5497$ ($m=4$ basamaklı)

$$(X_0)^2 = 30217009$$

4 basamaklı

$$U_1 = \frac{2170}{10000} = 0,2170 \quad (U(0,1) \text{ dağılımından})$$

→ 1. rastsal sayımız

$$X_1 = 2170 \quad (m=4 \text{ basamaklı})$$

$$(X_1)^2 = 4708900$$

4 basamaklı

$$U_2 = \frac{7089}{10000} = 0,7089$$

→ 2. rastsal sayımız

$$X_2 = 7089 \text{ (m=4 basamaklı)}$$

$$(X_2)^2 = \underline{50253921}$$

4 basamaklı

$$U_3 = \frac{2539}{10000} = 0,2539$$

→ 3. rassal sayımız

$$X_3 = 2539$$

DEZAVANTAJLARI

- * İlk sayı ve tekrar uzunluğu (periyod) arasındaki ilişkiyi önceden bilmek mümkün değildir. Çoğu kez tekrar uzunluğu kısadır.
- * Elde edilen sayılar rassal olmayabilir. Yani diğide dejenerasyon söz konusu olabilir.

2) LCG (Linear Congruential Generators = Lineer Eşlesiksel Üreteçler)

- * Tek düze rastgele sayı üreticilerinin çoğu LCG şeklindedir.
- * LCG deterministik olup bir algoritmaya bağlıdır.
- * Başlamak için bir ilk değer çekirdek (z_0) ihtiyacı duyulur.
- * Bu çekirdek ve z_k dizisinin ardışıl terimleri bir LCG formülüne uygulanır.
- * Ardından z_k , $0 \leq U_k \leq 1$ aralığında bir U_k çıkışına normalize edilir.

z_0 : çekirdek

$$z_{k+1} = (a \cdot z_k + c) \bmod m$$

a: çarpan
c: artım
m: genlik

$$U_k = \frac{z_k}{m}$$

Örnek: $a=5$; $c=3$, $m=16$, ve $z_0=7$ değerleri ile LCG kullanarak oluşturulan sayı dizisini belirleyelim.

$$z_0 = 7$$

$$U_0 = \frac{7}{16} = 0,4375$$

$$z_{k+1} = (a \cdot z_k + c) \bmod m$$

$$z_1 = (5 \cdot 7 + 3) \bmod 16$$

$$U_1 = \frac{6}{16} = 0,375$$

$$z_1 = \underline{6}$$

$$z_2 = (5 \cdot 6 + 3) \bmod 16$$

$$U_2 = \frac{1}{16} = 0,0625$$

$$z_2 = \underline{1}$$

$$z_3 = (5 \cdot 1 + 3) \bmod 16$$

$$U_3 = \frac{8}{16} = 0,5$$

$$z_3 = \underline{8}$$

$$z_4 = (5 \cdot 8 + 3) \bmod 16$$

$$U_4 = \frac{11}{16} = 0,6875$$

$$z_4 = \underline{11}$$

<u>k</u>	<u>2k</u>	<u>U_k</u>
0	7	0.4375
1	6	0.375
2	1	0.0625
3	8	0.500
4	11	0.688
5	10	0.625
6	5	0.313
7	12	0.750
8	15	0.938
9	14	0.875
10	9	0.563
11	0	0.000
12	3	0.188
13	2	0.125
14	13	0.813
15	4	0.250
16	7	0.4375

* Dizinin ilk 17 elemanı yandaki gibidir.

* m adet tekrar için m farklı sayının olduğu durumda sadece LCG'nin tam periyoda sahip olduğu söylenir.

* m tekrarlı durum için m tane farklı rastgele sayı olduğundan LCG sadece tam periyoda sahiptir. (m=16)

* 2k'nın bir tekrarında tam bir döngü olur.

* Buradaki LCG tam periyoda sahiptir.

$$U_{16} = \frac{216}{m} = \frac{7}{16} = 0.4375 \quad (U_0 \text{ 'in aynı})$$

Bu yüzden max m farklı değer üretir dedik.

* Tam periyoda sahip olup olmadığı uygun a, c ve m değerleri ile belirlenir.

Bunun şartları;

① c ile m aralarında asal (ikisinin de en büyük ortak böleni 1), $a=1+4k$ ($k=0,1,2,\dots$), $m=2^b$ ve $c \neq 0$ ise;

$$\boxed{\text{Periyot} = m = 2^b \text{ 'dir.}}$$

② 2n'li başlangıç değeri tek sayı, a değeri; $a=3+8k$ veya $a=5+8k$ ($k=0,1,2,\dots$) $m=2^b$ ve $c=0$ ise;

$$\boxed{\text{Periyot} = m/4 = 2^{b-2} \text{ 'dir.}}$$

$$\frac{2^5}{4} = 2^2 = 4$$

- ③ a carpanına bağlı; en küçük k tam sayısı için ; $a^{k-1} \bmod m = 0$,
m asal sayı , $c=0$ ise;

$$\boxed{\text{Periyot} = m-1 \text{ dir.}}$$

(öyle bir k bulunacak ki olabilecek kadar küçük olacak ve m'e bölümü 0 olacak.)

Önek: $a=13$ $m=2^6=64$ $2_0=1, 2, 3$ ve 4 için tam periyodu sahip olup olmadığını bulunuz. ($c=0$)

$$m=2^6 \quad 2_0=1 \text{ ve } 3 \text{ için} \quad a=5+8k_{41}=13 \quad c=0 \quad \dots \rightarrow \text{kural 2}$$

$$\text{Periyot} = m/4 = 64/4 = 16$$

$$2_0=1 \text{ ve } 3 \text{ için} \quad \text{periyot} = 16$$

$2_0=2$ ve 4 için hiçbir kuralı yymadığı için tek tek bakarız.

i	x_i	x_i	x_i	x_i
0	1	2	3	4
1	13	26	39	52
2	41	18	59	36
3	21	42	63	20
4	17	34	51	4
5	29	58	23	52
6	57	50	43	
7	37	10	47	
8	33	2	35	
9	45	26	7	
10	9		27	
11	53		31	
12	49		19	
13	61		55	
14	25		11	
15	5		15	
16	1		3	

* $2_0=1$ ve 3 için
2. kuralı uyguladığı için
periyot = 16 olmuştur.
2. kuralı uyguladığından
tam periyodu 16 çıkar.

* $2_0=2$ ve 4 için hiçbir
kuralı uygulamadığı için tek tek
bakarız.

$$2_0=2 \text{ için periyodu} = 8$$

$$2_0=4 \text{ için periyodu} = 4$$

$2_0=1$ ve 3 için kuralı uyguladığından periyodiktir deriz.

Örnek: $z_0 = 63$ $a = 19$ $c = 0$ $m = 10^2 = 100$

Çözüm: $c = 0$ $z_0 = 63$ tek sayı $a = 3 + 8k_{12} = 19$ $m = 2b \neq 10^2$ olduğu için hiçbir kuralı sağlamaz. Tek tek bakarız.

$z_0 = 63$

$z_{k+1} = z_1 = (19 \cdot 63 + 0) \bmod 100 = 97$

$z_2 = (19 \cdot 97 + 0) \bmod 100 = 43$

$z_3 = (19 \cdot 43 + 0) \bmod 100 = 17$

$z_4 = (19 \cdot 17 + 0) \bmod 100 = 23$

$z_5 = (19 \cdot 23 + 0) \bmod 100 = 37$

$z_6 = (19 \cdot 37 + 0) \bmod 100 = 3$

$z_7 = (19 \cdot 3 + 0) \bmod 100 = 57$

$z_8 = (19 \cdot 57 + 0) \bmod 100 = 83$

$z_9 = (19 \cdot 83 + 0) \bmod 100 = 77$

$z_{10} = (19 \cdot 77 + 0) \bmod 100 = 63 \rightarrow 10. \text{ adımda kendini tekrar ediyor.}$

Periyot = 10

3) HULL - DOBELL TEOREMİ

- * Bu teorem tam periyodu elde etmek için gerekli ve yeterli şartları sağlar.
- * LCG ancak ve ancak aşağıdaki üç şartı sağlıyorsa tam periyoda sahiptir.

I. a ve c asal olmalı.

II. m sayısının bölünebildiği bütün asal sayılar a , $a-1$ 'de bölünebilmeli

III. Eğer m 4'e bölünebiliyorsa $a-1$ 'de 4'e bölünmeli.

Örnek; $a = 5$ $c = 3$ $m = 16$ ve $z_0 = 7$

* 3 ve 5 asal (I. şart)

* 16'nın bölünebildiği asal sayılar: 2, $a-1 = 5-1 = 4$ $a-1$ 'de 2'ye bölünmeli. 4, 2'ye bölünür. (II. şart)

* Eğer $m = 16$, 4'e bölünebiliyorsa, $a-1 = 5-1 = 4$ 'te 4'e bölünmeli. 4, 4'e bölünür. (III. şart)

Bütün şartları sağladığı için tam periyoda sahiptir.

→ Bir bilgisayar uygulaması bu algoritmayı obnanim açısından ele alır. Çünkü işlemler hesaplama ve hız odaklıdır.

→ İşlem makineye shift register kullanılarak yaptırılır.

→ m , 2'nin kuvveti şeklinde ele alınır.

* Yukarıdaki örnekte; $m = 16 = 2^4$ 'tür. Dolayısıyla LCG 4-bit shift register ile tamsayıları gösterebilir.

$R = [r_1 \ r_2 \ r_3 \ r_4]$

Register içeriği 4 bit olacaktır.

* $26 = 5$ olduğundan $R = [0101]$ 'dir. 27 'yi elde etmek için;

* $27 = 5 \cdot 26 + 3$ $R = [11100] = 28$ Burada baştaki 1 shift register 4 bit olduğundan kaybedilir. $28 \pmod{16} = 12$ $R = [1100]$

* İkili nokta uygulandığında $(0.1100)_2 = 0.75$ 'dir.

→ Gerçek bilgisayarlarda farklı ölçekte üreticiler vardır. IBM'in RANDU üreticileri,

$a = 2^{16} + 3$ $c = 0$ ve $m = 2^{31}$ değerlerine sahiptir.

ÜRETEGLERİN İSTATİSTİKSEL ÖZELLİKLERİ

* Donanım hesaplanabilirliği için seçilen mod işlemi ve penis bir periyoda sahip olmanın yanı sıra bir $U[0,1]$ üretici istatistiksel anlamda iyi olmalıdır.

Su iki özelliği sağlaması önemlidir;

1) Üretilen Tek Düzey Olmalı (Uniform): Herhangi bir L uzunluk aralığında oluşan sayıların miktarı, diğer bir L uzunluk aralığında oluşan sayıların miktarına yakın olmalıdır.

2) Dizisi Bağımsız Olmalı: Herhangi bir sayı, bir sonrakine etkisini göstermemeli. Aksi halde dizisi başlık veya gruplama eğilimi gösterir.

* Üreticileri test etmek için teorik ve deneysel araçlar vardır.

* Birinci özelliği test etmek için Chi-Square (Ki Kare) testi uygulanır.

Ki - Kare Testi

* Beklenen frekans değerleri ile gözlenen frekans değerlerini karşılaştırıp arasındaki uyuma bakılmasıdır.

Frekans Dağılımı Tablosu			
Aralık Sayısı	Aralık	Deneysel frekans (f_k)	Beklenen frekans (e_k)
1	$[0, 1/m]$	f_1	e_1
2	$[1/m, 2/m]$	f_2	e_2
3	$[2/m, 3/m]$	f_3	e_3
...
m	$[\frac{m-1}{m}, 1]$	f_m	e_m

→ Bu test için FDT 'den (Frequency Distribution Table) faydalanılır.

→ m tane rastgele sayı oluşturularak ve her birini bir m sınıfına atayarak f_1, f_2, \dots, f_m frekansları gözlemlenebilir.

→ Her bir sınıf için beklenen $e_k = \frac{n}{m}$ frekansı ile karşılaştırılır.

$$\chi^2 = \sum_{k=1}^m \frac{(f_k - e_k)^2}{e_k} = \frac{m}{n} \sum_{k=1}^m \left(f_k - \frac{n}{m}\right)^2$$

* $V = m - 1 \rightarrow$ bağımsızlık derecesi

Örnek: SNAFU olarak isimlendirilen $U[0,1]$ üretici 100 sayı üretilerek test edilmiş ve frekansları sayılmıştır. Frekans değerleri aşağıda verilmiştir.

$$0.00 \leq x < 0.25$$

$$0.25 \leq x < 0.50$$

$$0.50 \leq x < 0.75$$

$$0.75 \leq x < 1.00$$

$$\text{Sonuçlar; } f_1 = 21$$

$$f_2 = 31$$

$$f_3 = 26$$

$$f_4 = 22 \text{ dir.}$$

Üreticinin uniform olup olmadığını bulunuz.

Çözüm: $n=100$ (örnek sayısı) $\left\{ \begin{array}{l} \frac{n}{m} \text{ her sınıfta olması beklenen sayıların sayısı} \\ m=4 \text{ (aralık sayısı)} \end{array} \right\} e_k = \frac{n}{m} = \frac{100}{4} = 25$

Ki-Kare Testinin Formülü:

$$\chi^2 = \sum_{k=1}^m \frac{(f_k - e_k)^2}{e_k} = \chi^2 = \frac{(21-25)^2}{25} + \frac{(31-25)^2}{25} + \frac{(26-25)^2}{25} + \frac{(22-25)^2}{25}$$

*Bağımsızlık derecesi $V = m - 1 = 4 - 1 = 3$

$V = 4 - 1 = 3 \rightarrow$ ki-kare tablosunun 3. satırı

χ^2 değeri; $\alpha = \% 95$ $\chi_{c^2} = 7.81$ olduğu ki-kare tablosundan bulunabilir.

$\chi^2 < \chi_{c^2}$ olduğundan uniform olduğu söylenebilir.

TEK DÜZE OLMAYAN RASTGELE DEĞİŞKENLERİN ÜRETİMİ

* İsteğe bağlı sayıları oluşturabilmek için bilinen bazı algoritmalar;

① Ters Dönüşüm Metodu

② Red Metodu

③ Konvolüsyon Metodu

1) TERS DÖNÜŞÜM (INVERSE) METODU

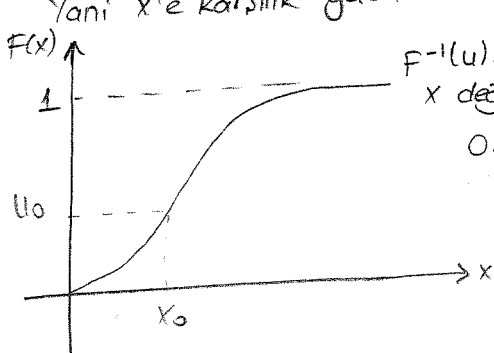
* $f(x)$ daşıklık yoğunluk fonksiyonunun verildiğini kabul edelim. Amac $f(x)$ 'ten bir rassal değişken üretmektir.

$$F(x) = \int_{-\infty}^{\infty} f(x) \cdot dx \quad 0 \leq F(x) \leq 1$$

$u = F(x)$ için $x = F^{-1}(u)$ ters fonksiyon

$u \sim U(0,1)$

Yani x 'e karşılık gelen u 'ların üretilmesi gerek.



$F^{-1}(u) = x$ ifadesi; u değerine karşılık gelen x değerlerini belirler.

$0 \leq F(x) \leq 1$ $F(x)$ artan bir fonksiyondur.

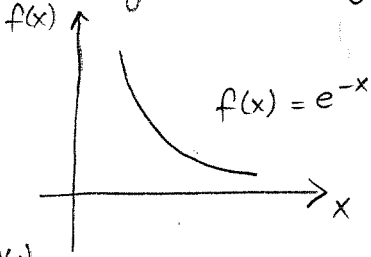
Algoritması;

1. $u \sim U(0,1)$ rastgele değişken üret.
2. $x = F^{-1}(u)$ 'den x rastgele değerlerini hesapla.
3. RETURN

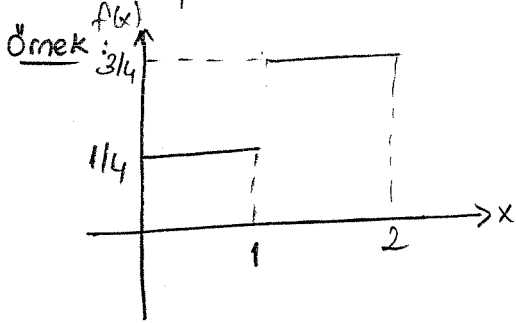
NOT: Hangi dağılımlar için rassal değişkenler üretilir?

- Üssel
- Uniform
- Üçgen dağılım
- Sürekli ve ayrık deneysel dağılımlar

NOT: Üstel fonksiyonda $f(x)$ şöyledir;



$$0 \leq f(x) \leq 1 \text{ olmalı.}$$



$$f(x) = \begin{cases} 1/4, & 0 \leq x < 1 \\ 3/4, & 1 \leq x < 2 \end{cases}$$

Yukarıda verilen $f(x)$ parçalı fonksiyonu kullanarak ters dönüşüm yöntemiyle rassal değişken üretiniz.

Çözüm: ① $0 \leq x < 1$ aralığı için;

$$U = F(x) = \int_0^x \frac{1}{4} dx = \frac{1}{4} \int_0^x 1 dx = \frac{1}{4} x \quad (0 \leq x < 1)$$

$$U = \frac{1}{4} x \Rightarrow \boxed{x = 4U} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} x=0 \text{ için } U=0 \\ x=1 \text{ için } U=\frac{1}{4} \end{array} \right\} 0 \leq U \leq \frac{1}{4}$$

② $1 \leq x < 2$ aralığı için;

$$U = F(x) = \int_0^1 \frac{1}{4} dx + \int_1^x \frac{3}{4} dx = \frac{1}{4} + \frac{3}{4}x - \frac{3}{4} = \frac{3}{4}x - \frac{1}{2}$$

$$U = \frac{3}{4}x - \frac{1}{2} \Rightarrow \boxed{x = \frac{4U}{3} + \frac{2}{3}} \Rightarrow \left. \begin{array}{l} x=1 \text{ için } U=\frac{1}{4} \\ x=2 \text{ için } U=1 \end{array} \right\}$$

$$F^{-1}(U) = \begin{cases} 4U, & 0 \leq U \leq \frac{1}{4} \\ \frac{4U}{3} + \frac{2}{3}, & \frac{1}{4} \leq U < 1 \end{cases}$$

Örnek:

$$f(x) = \begin{cases} \gamma \cdot e^{-\gamma x} & , x \geq 0 \\ 0 & , x < 0 \end{cases}$$

olasılık yoğunluk fonksiyonu verilmiştir.
Buna göre $F^{-1}(u) = ?$

Çözüm: Verilen olasılık yoğunluk fonksiyonu; aynı zamanda kümülatif olasılık yoğunluk fonksiyonudur. (Egri altındaki alan)

$$F(x) = \int_{-\infty}^x f(t) dt = \int_{-\infty}^0 0 dx + \int_0^x \gamma \cdot e^{-\gamma t} dt = 1 - e^{-\gamma x} \Rightarrow \begin{cases} 1 - e^{-\gamma x} & , x \geq 0 \\ 0 & , x < 0 \end{cases}$$

$$F(x) = u = 1 - e^{-\gamma x}$$

$$u = 1 - e^{-\gamma x} \Rightarrow e^{-\gamma x} = 1 - u \quad (\text{Her iki tarafın } \ln' \text{ini alırsak})$$

$$-\gamma x = \ln(1 - u)$$

$$x = -\frac{\ln(u)}{\gamma}$$

1. integral al.

2. u 'ya eşitle.

3. x 'i yalnız bırak.

Şon olarak rassal u değişkenleri üret. Buna karşılık gelen x 'i hesapla. $\gamma = 1$ olsun.
Hesaplanan u 'ler;

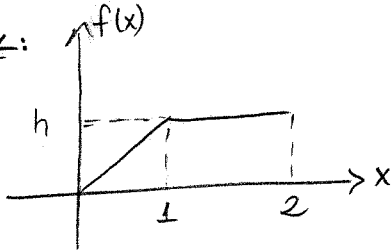
$$u = 0.1306 \text{ için } x_1 = -\ln(1 - u) = 0.14$$

$$u = 0.0422 \text{ için } x_2 = -\ln(1 - u) = 0.0431$$

$$u = 0.6597 \text{ için } x_3 = -\ln(1 - u) = 1.078$$

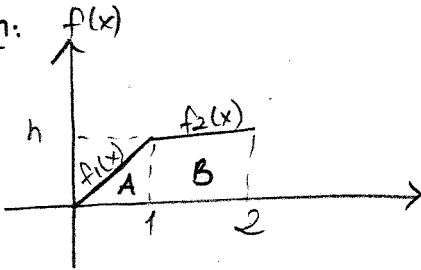
$$u = 0.7915 \text{ için } x_4 = -\ln(1 - u) = 1.56$$

Örnek:



$f(x)$ 'e uygun rassal değişken üreten algoritmayı ters dönüşüm ile çıkartınız.

Çözüm:



$(0,1)$ aralığında çalıştırmamızdan eğri altındaki alan maksimum 1 olabilir. $A+B=1$

$$1 \cdot h + \frac{1 \cdot h}{2} = 1$$

$$h = \frac{2}{3}$$

$$f_1(x) = h \cdot x \rightarrow \text{originden geçen}$$

$$f_2(x) = h \rightarrow \text{sabit}$$

$$F(x) = \begin{cases} hx & , 0 \leq x \leq 1 \\ h & , 1 \leq x \leq 2 \end{cases}$$

$$F(x) = \begin{cases} \frac{2}{3}x & , 0 \leq x \leq 1 \\ \frac{2}{3} & , 1 \leq x \leq 2 \end{cases}$$

$$\textcircled{1} U = \int_0^x \frac{2}{3} dx = \frac{1}{3}x^2 \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$U = \frac{1}{3}x^2 \Rightarrow x^2 = 3U \Rightarrow x = \sqrt{3U}$$

$$x=0 \text{ i\u00e7in ; } U=0$$

$$x=1 \text{ i\u00e7in ; } U=\frac{1}{3}$$

$$F^{-1}(U) = \begin{cases} \sqrt{3U} & , 0 \leq U \leq \frac{1}{3} \\ \frac{3U+1}{2} & , \frac{1}{3} \leq U \leq 1 \end{cases}$$

Algoritması:

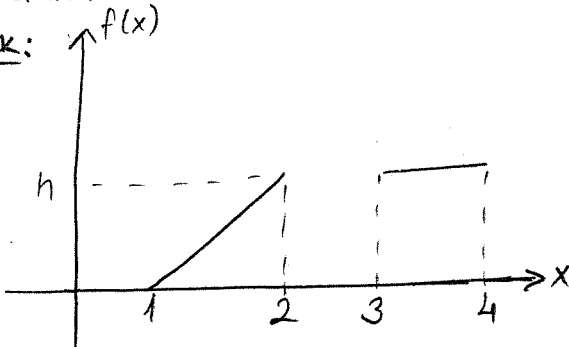
$$1) U \sim U(0,1)$$

$$2) \text{ if } U < \frac{1}{3} \Rightarrow x = \sqrt{3U}$$

$$3) \text{ if } U > \frac{1}{3} \Rightarrow x = \frac{3U+1}{2}$$

4) RETURN

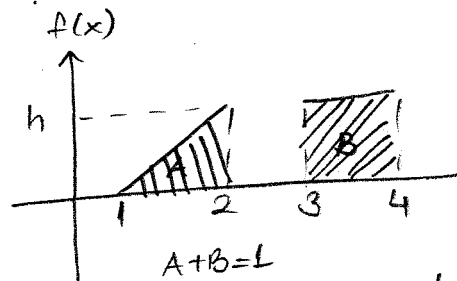
Örnek:



Çözüm:

$$f(x) = \begin{cases} f_1(x) & 1 \leq x \leq 2 \\ f_2(x) & 3 \leq x \leq 4 \end{cases}$$

$f(x)$ fonksiyonundan ters dönüşüm tekniği ile rasal değişken üreten algoritmayı çözümleriz.



$$A+B=1$$

$$\frac{1 \cdot h}{2} + 1 \cdot h = 1$$

$$h = \frac{2}{3}$$

* $f_1(x) \Rightarrow (1,0)$ noktasından geçmekte. Bir noktası verilen doğru denklemi;

$$f_1(x) = m \cdot (x - x_1) \text{ ile bulunur. } m = \tan \alpha = \frac{h}{(2-1)} = \frac{2/3}{1} = 2/3$$

$$f_1(x) = \frac{2}{3} \cdot (x - 1) \Rightarrow f_1(x) = \frac{2}{3}x - \frac{2}{3}$$

$$f_2(x) \Rightarrow \text{sabit } h \text{ noktasında olduğundan } f_2(x) = \frac{2}{3} \cdot \text{für.}$$

$$F(x) = \begin{cases} \frac{2}{3}x - \frac{2}{3} & , 1 \leq x \leq 2 \quad (1) \\ \frac{2}{3} & , 3 \leq x \leq 4 \quad (2) \end{cases}$$

$$(1) \quad U = F(x) = \int_1^x \left(\frac{2}{3}x - \frac{2}{3} \right) dx = \frac{1}{3}x^2 - \frac{2}{3}x \Big|_1^x = \frac{1}{3}x^2 - \frac{2}{3}x + \frac{1}{3}$$

$$U = \frac{1}{3}x^2 - \frac{2}{3}x + \frac{1}{3}$$

$$3U = x^2 - 2x + 1$$

$$3U = (x-1)^2 \Rightarrow x = 1 + \sqrt{3U} \quad , \quad 1 \leq x \leq 2$$

$$x=1 \text{ için ; } U=0$$

$$x=2 \text{ için ; } U=1/3$$

$$0 \leq U \leq \frac{1}{3}$$

$$(2) \quad U = F(x) = \int_1^2 \left(\frac{2}{3}x - \frac{2}{3} \right) dx + \int_3^x \frac{2}{3} dx = \frac{1}{3} + \frac{2x}{3} - 2 = \frac{2x}{3} - \frac{5}{3}$$

$$U = \frac{2x-5}{3}$$

$$3U = 2x-5 \Rightarrow x = \frac{3U+5}{2} \quad , \quad 3 \leq x \leq 4$$

$$x=3 \text{ için ; } U=\frac{1}{3}$$

$$x=4 \text{ için ; } U=1$$

$$\frac{1}{3} \leq U \leq 1$$

Sonuç :

$$F^{-1}(U) = \begin{cases} 1 + \sqrt{3U} & , \quad 0 \leq U \leq \frac{1}{3} \\ \frac{3U+5}{2} & , \quad \frac{1}{3} \leq U \leq 1 \end{cases}$$

Örnek :

$$f(x) = \begin{cases} x, & 0 \leq x \leq 1 \\ 2-x, & 1 \leq x \leq 2 \\ 0, & \text{diğer durumlarda} \end{cases} \quad F(x) = ?$$

Gözüm :

$$(1) \quad U = F(x) = \int_0^x x dx = \frac{x^2}{2} \Rightarrow u = \frac{x^2}{2} \Rightarrow x = \sqrt{2u} \quad 0 \leq x \leq 1$$

$$x=0 \text{ için ; } u=0$$

$$x=1 \text{ için ; } u = \frac{1}{2}$$

$$0 \leq u \leq \frac{1}{2}$$

$$(2) \quad U = F(x) = \int_0^1 x dx + \int_1^x (2-x) dx = \frac{1}{2} + 2x - \frac{x^2}{2} - \frac{3}{2} \quad 1 \leq x \leq 2$$
$$= -\frac{x^2}{2} + 2x - 1 = -\frac{x^2 + 4x - 2 + 6}{2}$$

$$x=1 \text{ için ; } u = \frac{1}{2}$$

$$x=2 \text{ için ; } u = 1$$

$$\frac{1}{2} \leq u \leq 1$$

$$u = 1 - \frac{(2-x)^2}{2}$$

$$1-u = \frac{(2-x)^2}{2}$$

$$2-2u = (2-x)^2 \Rightarrow 2 - \sqrt{2-2u} = x$$

$$F^{-1}(u) = \begin{cases} \sqrt{2u} & , \quad 0 \leq u \leq \frac{1}{2} \\ 2 - \sqrt{2-2u} & , \quad \frac{1}{2} \leq u \leq 1 \end{cases}$$

Örnek :

$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a} & , \quad a \leq x \leq b \\ 0 & , \quad \text{diğer durumlarda} \end{cases}$$

Gözüm :

$$F(x) = U = \int_a^x \frac{1}{b-a} dx = \frac{x}{b-a} - \frac{a}{b-a} \quad a \leq x \leq b$$

$$u = \frac{x}{b-a} - \frac{a}{b-a} \Rightarrow u + \frac{a}{b-a} = \frac{x}{b-a} \Rightarrow x = u(b-a) + a$$

$$x=a \text{ için ; } u=0$$

$$x=b \text{ için ; } u=1$$

$$F^{-1}(u) = \begin{cases} u(b-a) + a & , \quad 0 \leq u \leq 1 \end{cases}$$

Deneysel Sürekli Dağılımların Rastsal Değişken Üretimi

* Deneysel dağılım eğer elimizde veriyi modelleyecek bir fonksiyon yok ise sadece veriler var ise ; verilerin deneysel dağılımını kullanmak gerekir. Bu dağılım altında parçalı lineer bir fonksiyon gibi düşünülerek yapılır.

* Eldeki deneysel veriler artan sırada sıralanır.

* Daha sonra her deneysel iki nokta arasındaki eğim bulunur.

* Kümülatif olasılıklar kullanılarak değişken üretimi sağlanır.

Örnek : 2.76 1.83 0.8 1.45 1.24 → Gözlemler

$$\uparrow \\ C = \max (x_i : i=1:5) = 2.76$$

$$x_1 < x_2 < x_3 < x_4 < x_5$$

→ Küçükten büyüğe sıralanır.

$$0.8 < 1.24 < 1.45 < 1.83 < 2.76 \quad (x_0=0 \text{ kabul edilir.})$$

$$n=5 \quad (\text{gözlem sayısı})$$

$$\frac{1}{n} = \frac{1}{5} = 0.2 \quad (\text{olasılık})$$

$$x_{i-1} < x < x_i \quad (x_{i-1} \text{ ile } x_i \text{ arasında rastgele sayı üreteceğiz})$$

$$a_i = \frac{x_i - x_{i-1}}{1/n} \quad (\text{eğim})$$

$$x = F^{-1}(u) = x_{i-1} + a_i \left(u - \frac{(i-1)}{n} \right)$$

$$\frac{i-1}{n} < u \leq \frac{i}{n}$$

$x_{i-1} < x < x_i$ Aralık	olasılık ($1/n$)	kümülatif Olasılık (i/n)	Eğim (a_i)
$0.0 < x \leq 0.8$	0.2	0.2	4
$0.8 < x \leq 1.24$	0.2	0.4	2.20
$1.24 < x \leq 1.45$	0.2	0.6	1.05
$1.45 < x \leq 1.83$	0.2	0.8	1.90
$1.83 < x \leq 2.76$	0.2	1.0	4.65

$$0.0 < x \leq 0.8 \text{ için eğim} = \frac{x_i - x_{i-1}}{1/n} = \frac{0.8 - 0}{0.2} = 4$$

$$u=0.71 \text{ için;} \quad \frac{i-1}{n} < 0.71 \leq \frac{i}{n} \Rightarrow \frac{3}{5} < u \leq \frac{4}{5} \quad (4. \text{ aralıktadır.})$$

$$\begin{aligned}
 X &= X_{i-1} + a_i \left(u - \frac{(i-1)}{n} \right) \\
 &= X_{(4-1)} + a_4 \left(u - \frac{(4-1)}{5} \right) \\
 &= X_3 + 1.9 \left(0.71 - \frac{3}{5} \right) \\
 &= 1.45 + 1.9(0.71 - 0.6) \\
 &= \underline{\underline{1.66}} \quad (4. \text{aralıkta})
 \end{aligned}$$

$$a_4 = \frac{X_4 - X_3}{1/n} = \frac{1.83 - 1.45}{0.2} = 1.9$$

* Eğer elimizde büyük bir veri varsa ve herbir aralıkta üretilen rassal sayıların frekansı var ise eğim ve rassal değişken üretimi değişmektedir.

$$a_i = \frac{X_i - X_{i-1}}{C_i - C_{i-1}}$$

$$X = F^{-1}(u) = X_{i-1} + a_i (u - C_{i-1})$$

$$L \rightarrow C_{i-1} < u \leq C_i$$

Örnek: 100 makinenin tamir zamanları veri olarak toplanmıştır. Bu veriler farklı aralıklarda gözlemlerin sayısı olarak kaydedilmiş ve şu şekilde verilmiştir. ($x_0 = 25$)

i	Aralık	Frekans	İlgili Olasılık	Kümülatif Olasılık	Eğim (a_i)
1	$0.25 \leq x < 0.5$	31	0.31	0.31	0.81
2	$0.5 \leq x < 1.0$	10	0.10	0.41	5.00
3	$1.0 \leq x < 1.5$	25	0.25	0.66	2.00
4	$1.5 \leq x < 2.0$	34	0.34	1.0	1.47

$u = 0.83$ için X değeri = ?

$C_{i-1} < u \leq C_i \Rightarrow 0.66 < 0.83 \leq 1.0$ olduğundan 4. aralıkta.

$$\begin{aligned}
 X &= F^{-1}(u) = X_{(4-1)} + a_4 (0.83 - 0.66) \\
 &= 1.0 + 1.47(0.83 - 0.66) \\
 &= \underline{\underline{1.24}}
 \end{aligned}$$

REDDETME TEKNİĞİ

* Reddetme tekniği, sürekli ve sınırlı olan herhangi bir $f(x)$ olasılık yoğunluk fonksiyonundan rassal değişken üretmek için kullanılan genel bir metottür.

Sürekli bir x rassal değişkeni için;

$$0 \leq f(x) \leq f_{\max} \quad a \leq x \leq b \text{ 'dır.}$$

* Reddetme tekniği direk teknikler başarısız veya etkin olmadığında kullanılır.

Reddetme Tekniğinin Adımları

* Bu teknikte öncelikle bir t fonksiyonunun tanımlanması gerekir.

* Her x_i için $t(x) \geq f(x)$ olmalıdır.

$$c = \int_{-\infty}^{\infty} t(x) dx \geq \int_{-\infty}^{\infty} f(x) dx = 1$$

$t(x)$ fonksiyonu bir olasılık yoğunluk fonksiyonu değildir. Çünkü $c > 1$.

$r(x) = \frac{t(x)}{c}$ bir olasılık yoğunluk fonksiyonudur.

* $r(x)$ olasılık yoğunluk fonksiyonundan y rassal değişkeni aşağıdaki algoritma ile üretilebilir.

1. $r(x)$ yoğunluk fonksiyonundan y rassal değişkeni üret.

2. $u_1 \sim U(0,1)$; $y=x$

3. $u_2 \sim U(0,1)$ üret (y 'den bağımsız)

3. $u_2 \leq \frac{f(y)}{t(y)}$ ise $x=y$ and return

* $t(x)=q$ olsun.

$$c = \int_a^b t(x) \cdot dx = \int_a^b q dx = qx = q(b-a)$$

$$r(x) = \frac{t(x)}{c} = \frac{q}{q(b-a)} = \frac{1}{b-a}$$

$$r(x) = \begin{cases} \frac{1}{b-a} & a \leq x \leq b \\ 0 & \text{d.i.d} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} R(x) &= \int_a^y r(x) dx = 1 \\ &= \int_a^y \frac{1}{b-a} dx = 1 \end{aligned}$$

$$u = \frac{y-a}{b-a} \Rightarrow u \cdot (b-a) + a = y$$

Algoritması :

1. $U_1 \sim U(0,1)$ üret. $y = a + U_1(b-a)$

2. $U_2 \sim U(0,1)$ üret

3. $U_2 \leq \frac{f(y)}{t(y)}$ ise, $x=y$

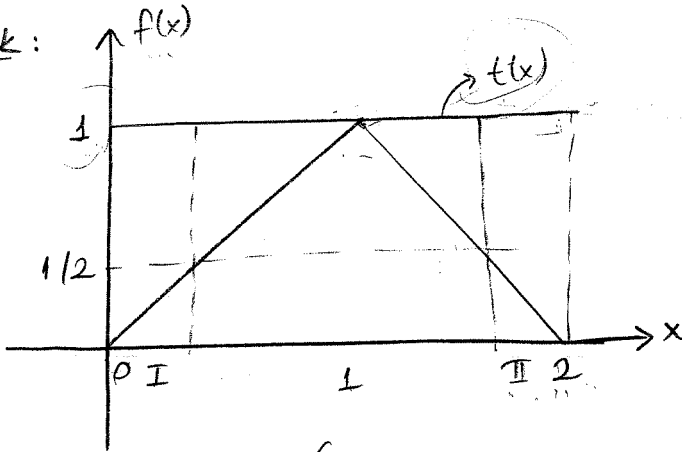
Return

değilse go to 1

②
0 2 3 0 2
0 2 3 0 2

① $m=2^b$ $c \neq 0$
 $\frac{m}{c}$ asal
 $a = 1 + uk$
 $m \quad a-1 = uk$

Örnek :



$$f(x) = \begin{cases} x, & 0 \leq x \leq 1 \\ 2-x, & 1 \leq x \leq 2 \\ 0, & \text{d.d} \end{cases}$$

Reddetme tekniği ile
çözünüz.

Gözüm : $t(x) = \begin{cases} \frac{1}{2}, & 0 \leq x \leq 2 \\ 0, & \text{d.d.} \end{cases}$

$$r(x) = \frac{t(x)}{c} = \left(\frac{1}{2} \right)$$

$$r(x) = \begin{cases} \frac{1}{2}, & 0 \leq x \leq 2 \\ 0, & \text{d.d} \end{cases}$$

$$c = \int_0^2 t(x) dx = \int_0^2 1 dx$$

$c = 2$

$$R(x) = u = \int_0^x \frac{1}{2} dx$$

$$u = \frac{x}{2} \Rightarrow x = 2u$$

Algoritma

1. $U_1 \sim U(0,1)$ üret. $y = x = 2u_1$

2. $U_2 \sim U(0,1)$ üret

3. $y \leq 1$ ve $U_2 \leq \frac{y}{1} \Rightarrow x=y$

$y > 1$ ve $U_2 \leq \frac{(2-y)}{1} \Rightarrow x=y$

ve Return

değilse go to 1

$$0 \leq 2u \leq 2$$

$$0 \leq u \leq 1$$

SLAYT-2

DİNAMİK SİSTEMLER

- * Sürekli sistemlerin matematiksel modelleri sıklıkla diferansiyel denklemler ile ifade edilir.
- * Diferansiyel denklemler belirli bir duyurululuk ile sürekli dinamik ortamı tanımlayabilir.
- * Bu derste bilgisayar kullanımı ile tahmin edilebilen modeller üzerinde durulacaktır.

Başlangıç Değer Problemleri

- * Modellerin genel bir sınıfı dinamik sistemlerdir.
- * Dinamik sistemler kendi sistem durumu ile tanımlanır ve sıklıkla diferansiyel denklemlerin bir kümesi ile tanımlanır.

1. dereceden başlangıç değer problemi ile başlayacağız;

$$\frac{dx}{dt} = F(t, x)$$

$$x(t_0) = x_0$$

$$x(t) = [x_1(t), x_2(t), \dots, x_n(t)] \rightarrow \text{Sistem durum vektörü}$$

$$x(0) = [x_1(0), x_2(0), \dots, x_n(0)] \rightarrow \text{ilgili başlangıç durumları}$$

Örnek: Aşağıdaki denklemler ile gösterilen bir sistem düşünelim;

$$\alpha'' + 2\beta'\alpha + \beta^2\alpha = \cos t$$

$$\beta' + \alpha\beta = 4$$

başlangıç durumlarına bağlı;

$$\alpha(0) = 2$$

$$\alpha'(0) = -1$$

$$\beta(0) = 1$$

Not: İki dinamik durum değişkenleri ve birinci, ikinci dereceden diferansiyel denklemler olduğu için **üçüncü dereceden bir sistemdir**. Bu yüzden üç tane birinci dereceden bir diferansiyel denklem sistemi olarak tekrar tanımlamak mümkündür.

$$x_1 = \alpha(t), \quad x_2 = \alpha'(t), \quad x_3 = \beta(t)$$

$$x_2' + 2x_3'x_1 + x_3^2x_1 = \cos t$$

$$x_3' + x_1x_3 = 4$$

$$x_1' = x_2$$

$$x_1(0) = 2$$

$$x_2(0) = -1$$

$$x_3(0) = 1$$

$$x_2' = \cos t - 2x_3'x_1 + x_3^2x_1$$

$$x_3' = 4 - x_1x_3$$

$$x_1' = x_2$$

$$x_1(0) = 2$$

$$x_2(0) = -1$$

$$x_3(0) = 1$$

$$F = [x_2, \cos t - 2x_3'x_1 + x_3^2x_1]$$

$$x(0) = [2, -1, 1]$$

$$t_0 = 0$$

EULER YÖNTEMİ

$$\frac{dx}{dt} = F(t, x)$$

Türev tanımını kullanarak olursak;

$$\lim_{h \rightarrow 0} \frac{x(t+h) - x(t)}{h} = F(t, x)$$

$$x(t+h) = x(t) + h \cdot F(t, x)$$

$t_0 \leq t \leq t_n$ ve $k = 0, 1, 2, \dots, n$ için;

* $t \equiv t_k = h \cdot k + t_0 \rightarrow$ sürekli zamanlı t yerine yeni bir ayrik k değişkeni tanımlamak uygundur.

$$t_k = h \cdot (k+1) + t_0$$

$$x(h(k+1) + t_0) = [x(hk + t_0) + h \cdot F(hk + t_0, x(hk + t_0))]$$

* Yeni bir ayrik $x(k)$ değişkenini de şu şekilde gösterebiliriz.

$$x(k+1) = [x(k) + h \cdot F(t(k), x(k))] \quad k = 0, 1, 2, \dots, n$$

* Zaman değişkeni t ise; sinyal sürekli ya da analog olarak alınmıştır ve durum $x(t)$ 'dir.

* Zaman ayrik (kesikli) ise; durum değişkeni $x(k)$ 'dir. Sürekli zamanın ayrik zamanla yer değiştirdiği bu işleme ayriklaştırma denir.

* Denklemin sağ tarafında değişkenler k , sol tarafında ise $k+1$ 'dir. Bunu x değişkeninin güncelleştirilmesi olarak ifade ederiz.

Örnek: $x' = x^2 t$ $x(1) = 3$ şeklinde tanımlanmış bir sistemi düstünelim.

Gerçek Çözüm:

$$\frac{dx}{dt} = x^2 t \quad \text{ve} \quad x(1) = 3$$

$$\int \frac{dx}{x^2} = \int dt \cdot t$$
$$\int_3^x \frac{dx}{x^2} = \int_1^t t \cdot dt$$

$$-\frac{1}{x} + \frac{1}{3} = \frac{t^2}{2} - \frac{1}{2}$$

$$x(t) = \frac{6}{5 - 3t^2} //$$

Fakat, açık çözümün bilinmediğini farz edersek euler yöntemini çıkarabiliriz. Keyfi verilmiş $h = 0,05$ adım uzunluğu ile eşit ayrik sistem başlangıç koşulları ile karakterize edilmiştir.

Euler çözüm: $t_0 = 1$
 $x(t_0) = 3$

$$t_{k+1} = t_k + h \Rightarrow t_{k+1} = t_k + \frac{1}{20}$$

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F(t(k), x(k))$$

$$x(k+1) = x(k) + \frac{1}{20} \cdot x^2(k) \cdot t_k, \quad k = 1, 2, \dots, n$$

NOT: t'nin eski değeri x güncellemesine ihtiyaç duyar fakat x t'nin güncellemesine ihtiyaç duymaz

Sade Kod:

```
t=1
x=3
print t,x
for k=1 to n
    x = x + h * x^2 * t
    t = t + h
    print t, x
next k
```

* k=0 için , h=0,05

t₀=1
t₁=1,05
x(1)=3

1. adım

$$x_g = \frac{6}{5-3t^2} = \frac{6}{5-3 \cdot 1^2} = \frac{6}{2} = 3$$

$$x_{euler} = x(k+1) = x(k) + \frac{1}{20} x^2(k) \cdot t_k$$

$$t_{k+1} = t_k + h \Rightarrow t_2 = 1,05 + 0,05 = 1,10$$

2. adım:

k=1 için;

$$t_{k+1} = t_k + h = t_2 = 1,05 + 0,05 = 1,10$$

$$x_g = \frac{6}{5-3t^2} = \frac{6}{5-3 \cdot (1,05)^2} = 3,55$$

$$x_{euler} = x(k+1) = x(k) + \frac{1}{20} x^2(k) \cdot t_k$$

$$x(2) = x(1) + \frac{1}{20} \cdot x^2(1) \cdot t_1$$

$$x(2) = 3 + \frac{9}{20} \cdot 1 = 3,45$$

3. adım: k=2 için;

$$t_{k+1} = t_k + h = 1,05 + 0,05 = 1,10$$

$$x_g = \frac{6}{5-3t^2} = \frac{6}{5-3 \cdot (1,10)^2} = 4,38$$

Sayfa 14

Matlab Kodu:

```
t0=1;
x0=3;
X=[x0];
t=[t0];
Xg=[6/(5-3*t0^2)];
h=0,05;
for i=1:5
    Xyeni=x0+h*x0^2*t0;
    t0=t0+h;
    Xg=[Xg 6/(5-3*t0^2)];
    X=[X Xyeni];
    t=[t t0];
    x0=Xyeni;
end
plot(t,X,'r-d')
hold on
plot(t,Xg,'k-s')
```

$$x_{euler} = x(k+1) = x(k) + \frac{1}{20} x^2(k) \cdot t_k$$
$$= x(3) = 3,45 + \frac{1}{20} \cdot (3,45)^2$$

k	0	1	...	6
t_k	1	1,05		1,30
$x(t)$	3	3,55		-85,71
$x(k)$	3	3,45		13,83

* Yaklaşık çözüm tam olarak $t_0=1$ 'de başlamasına rağmen sıralı adım gerçek çözümden daha fazla uzaklaşır. Bu yüzden euler yönteminin uygulanması başlangıç noktasından daha çok sapmaması için önemlidir, aynı zamanda h adım uzunluğunun hassas seçilmesi gereklidir.

* Doğru çözüm elde etmenin yolu h adım uzunluğunun azaltılmasıdır.

h değerinin azaltılması iki büyük epele sahiptir.

1) Verilen bir noktadaki çözümü tahmin etmek için daha fazla hesaplama gerekecektir.

2) Veri gösteriminde bir sonraki makine sınırlamalarından dolayı, h çok fazla küçük olabilir.

* Her hesaplamanın sonucunda bir prosedürün sonuçlarının aktarısını almak yerine hepsinin, periyodik sonuç aktarımlarının alınmasını sağlayan kontrol break işlemi uygulanır. Bir kontrol break ise döngüler yoluyla yapılır.

$t=1$

$x=3$

print t,x

for i=1 to n

for j=1 to m

$x = x + h \cdot x^2 \cdot t$

$t = t + h$

next j

print t,x

next i

Not: Dış döngü i ($i=1,2,\dots,n$) indeksi kullanarak kontrol eder, iç döngü j ($j=1,2,\dots,m$) indeksi kullanır.

TAYLOR YÖNTEMİ

* Euler yöntemi, Taylor teoreminin özel bir durumu olarak düşünülebilir.

$$X(t+h) = \sum_{i=0}^{\infty} \frac{X^{(i)}(t)}{i!} h^i$$

$$X' = F(t, X)$$

Euler güncelleştirme formülü;

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot F(t, X)$$

bu formül daha yüksek mertebeli yaklaşım kullanılarak genişletilebilir. Mesela ikinci dereceden yaklaşım şu formülü verir;

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot X'(t) + \frac{1}{2} h^2 X''(t) \rightarrow \text{Taylor yöntemi}$$

euler yöntemi

$$* X'' = \frac{d}{dt} F(t, X) = \frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial X} \frac{dX}{dt} = \frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial X} F(t, X)$$

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot X'(t) + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial X} F(t, X) \right)$$

Bu formülü aşağıdaki şekilde Euler gibi ayrıklaştırabiliriz;

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot F + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial X} F \right)$$

Örnek: $X' = X^2 t$ Taylor tekniğini uygulayınız. ($h=0,05$)

$$\frac{\partial F}{\partial t} = X^2 \quad \frac{\partial F}{\partial X} = 2Xt$$

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot X^2(k) t_k + \frac{1}{2} h^2 \left(X^2(k) + (2X(k) t_k) \cdot X^2(k) t_k \right)$$

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot X^2(k) t_k + h^2 X^2(k) \left(\frac{1}{2} + X(k) t_k^2 \right)$$

k=0 için:

$$t_0 = 1$$

$$X(t) = 3$$

$$X(k) = 3$$

k=1 için:

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$t_1 = t_0 + h$$

$$t_1 = 1 + 0,05 = 1,05$$

$$X_0 = \frac{6}{5-3t^2} = \frac{6}{5-3 \cdot (1,05)^2} = 3,55$$

$$X(k+1) = X(k) + \frac{1}{20} \cdot X'(k) + \frac{1}{2} \left(\frac{1}{20} \right)^2 \cdot (X^2 + 2Xt \cdot X^2 t)$$

$$= 3 + \frac{1}{20} \cdot 3^2 \cdot 1 + \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{400} (9 + 6 \cdot 9) = 3,53$$

k=2 için:

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$t_3 = t_2 + h$$

$$t_3 = 1,1$$

$$x_3 = \frac{6}{5-3t^2} = 4,38$$

$$\begin{aligned} X(k+1) &= X(k) + h \cdot X'(k) + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial x} F(t, x) \right) \\ &= 3,53 + \frac{1}{20} \cdot (3,53)^2 \cdot 1,05 + \frac{1}{2} \left(\frac{1}{20} \right)^2 \cdot ((3,53)^2 + 2 \cdot 3,53 \cdot 1,05 \cdot (3,53) \cdot 1,05) \\ &= 4,30 \end{aligned}$$

K	0	1	2	3	4	5	6
t_k	1.00	1.05	1.10	1.15	1.20	1.25	1.30
$X(t)$	3.00	3.55	4.38	5.81	8.82	13.20	-85.71
$X(k)$	3.00	3.53	4.32	5.61	8.05	13.89	36.66

* Taylor, Euler yöntemine göre daha doğru sonuçlar elde eder.

RUNGE-KUTTA YÖNTEMİ

* Daha önceki örneklerde birinci dereceden denklemlere Euler, ikinci dereceden denklemlere Taylor teknikleri uygulanıp karşılaştırıldı.

* Dördüncü dereceden bir yaklaşım sıklıkla şu şekilde kullanılır.

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot X'(t) + \frac{1}{2} h^2 X''(t) + \frac{1}{6} h^3 X^{(3)}(t) + \frac{1}{24} h^4 X^{(4)}(t)$$

→ Bununla birlikte bu formülü uygulamak için, Taylor için yapıldığı gibi ilk önce F' 'i birkaç kez kırmak gereklidir. F için bir analitik formül kullanılamıyor dahi olsa F 'i için ağır zaman bu imkansızdır ve en iyi ihtimalle sıkıcı olabilir.

$$K_1 = F(t_k, X(k)),$$

$$K_2 = F\left(t_k + \frac{1}{2}h, X(k) + \frac{1}{2}h K_1\right),$$

$$K_3 = F\left(t_k + \frac{1}{2}h, X(k) + \frac{1}{2}h K_2\right),$$

$$K_4 = F(t_k + h, X(k) + h K_3),$$

$$t_{k+1} = t_k + h,$$

$$X(k+1) = X(k) + \frac{1}{6} h (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

Bu klasik bir runge-kutta algoritmasıdır. İki avantajı vardır:

- 1) Doğru çözümdür. (4. dereceden Taylor'a eşdeğerdir.)
- 2) Türev hesaplaması gerektirmediğinden kullanımı kolaydır.

Örnek: $x' = x^2 t$ runge-kutta yöntemini uygulayınız. ($h=0,05$)
 $x(1)=3$

Çözüm: $k=0$ için;

$$t_0 = 1$$

$$x_0 = 3$$

$$x(k) = 3$$

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$\underline{t_L = 1,05}$$

$k=1$ için;

$$x_g = \frac{6}{5-3 \cdot (1,05)^2} = \underline{3,55}$$

$$K_1 = F(1, 3) \rightarrow 9$$

$$K_2 = F(1,025, 3,225) \rightarrow 10,66$$

$$K_3 = F(t_k + \frac{1}{2}h, x(k) + \frac{1}{2}h K_2)$$

$$F(1,025, 3,2665) \rightarrow 10,93$$

$$K_4 = F(t_k + h, x(k) + h \cdot K_3)$$

$$F(1,05, 3,5465) \rightarrow 13,20$$

$$x(k+1) = x(k) + \frac{1}{6}h (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$= 3 + \frac{1}{6} \cdot 0,05 (9 + 2 \cdot (10,66) + 2 \cdot (10,93) + 13,20)$$

$$= \underline{3,544}$$

Özde Kodu:

input t, x

print t, x

for k=1 to n

$$K_1 = t x^2$$

$$K_2 = (t + \frac{1}{2}h) (x + \frac{1}{2}h K_1)^2$$

$$K_3 = (t + \frac{1}{2}h) (x + \frac{1}{2}h K_2)^2$$

$$K_4 = (t+h) (x + h K_3)^2$$

$$x = x + \frac{1}{6}h (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$t = t + h$$

print t, x

next

Matlab Kodu:

$$t_0 = 1;$$

$$x_0 = 3;$$

$$x = [x_0];$$

$$t = [t_0];$$

$$x_g = [6 / (5 - 3 * t_0^2)];$$

$$h = 0,05;$$

for i=1:5

$$K_1 = t_0 * x_0^2;$$

$$K_2 = (t_0 + \frac{1}{2}h) (x_0 + \frac{1}{2}h * K_1)^2$$

$$K_3 = (t_0 + \frac{1}{2}h) (x_0 + \frac{1}{2}h * K_2)^2$$

$$K_4 = (t_0 + h) (x_0 + h * K_3)^2$$

$$x_{yeni} = x_0 + \frac{1}{6}h (K_1 + 2 * K_2 + 2 * K_3 + K_4)$$

$$t_0 = t_0 + h;$$

$$x_g = [x_g \ 6 / (5 - 3 * t_0^2)];$$

$$x = [x \ x_{yeni}];$$

$$t = [t \ t_0];$$

$$x_0 = x_{yeni};$$

end
 plot(t, x, 'r-d') plot(t, x_g, 'k-s');
 hold on

NOT: Runge-kutta yöntemi; euler, taylor yöntemlerine göre daha iyi sonuç verir. Çünkü gerçek çözüme yakın sonuç runge-kutta ile elde edilir.

ADAPTİF RUNGE-KUTTA YÖNTEMİ

* Daha popüler heuristiklerden (açışimlerden) biri dördünce ve beşinci dereceden farklı mertebelerin kullanımı ile bir çözüm hesaplamaktır.

* Eğer sonuçlar benzer ise h değeri büyütülür. ($3 \times h$)

* Eğer sonuçlar benzer değilse h değeri küçültülür. ($h/10$)

Örnek Kodu:

```
t = t0;
X = X0;
print t, X
for k = 1 to n
    4. dereceden Runge-kutta ile X'i bul.
    5. dereceden Runge-kutta ile Y'yi bul
    if |X-Y| < ε then
        X = Y
        t = t + h
        h = 3h
    else
        h = h / 10
        go to [1]
    end if
    print t, X
next k
```

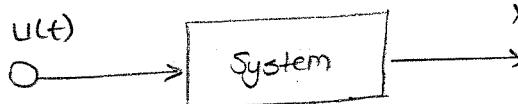
YÜKSEK DERECEDEKİ SİSTEMLER

* Herhangi bir diferansiyel denklemler toplamını birinci dereceden denklemler kümesine eşdeğer hale getirmek mümkündür.

$$\begin{aligned} X' &= F(t, X, Y) & X(t_0) &= X_0 \\ Y' &= G(t, X, Y) & Y(t_0) &= Y_0 \end{aligned}$$

Daha önce anlatıldığı gibi X değişkenini K_1, K_2, K_3 ve K_4 değerleriyle, Y değişkenini Z_1, Z_2, Z_3 ve Z_4 ile ilişkilendirilerek bu sisteme Runge-Kutta yöntemini uygulamak basittir.

ÖRNEK:



Yandaki blok diyagramı ile gösterilen sistemi düşünelim. Euler yöntemini uygulayınız.

$$\begin{aligned} X'' + 3XX' &= U(t) \\ U(t) &= t \quad t \geq 0 \\ X(0) &= 2, \\ X'(0) &= 1; \end{aligned}$$

Çözüm:

$$Y(t) = X'(t)$$

$$\begin{aligned} Y' + 3XY &= t \Rightarrow Y' = t - 3XY \\ X(0) &= 2 & X' &= Y \\ Y(0) &= 1 & Y(0) &= 2 \\ & & Y(0) &= 1 \end{aligned}$$

Euler uygularsak;

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot X'(k) = X(k) + h \cdot Y(k)$$

$$Y(k+1) = Y(k) + h \cdot Y'(k) = Y(k) + h \cdot [t_k - 3X(k)Y(k)]$$

Örnek Kodu:

$$t = 0$$

$$X = 2$$

$$Y = 1$$

print t, X, Y

for k=1 to n

$$X_1 = X + h \cdot Y$$

$$Y_1 = Y + h \cdot (t - 3XY)$$

$$X = X_1$$

$$Y = Y_1$$

$$t = t + h$$

print t, X, Y

next k

OTONOM DİNAMİK SİSTEMLER

- * Simülasyon açısından bakıldığında çoğu sistemler dinamiklidir. Bu sistemler basit statik yapılardan çok, zaman ile değişirler.
- * Sistemler ya endojen (iç) veya eksojen (dış) girişler tarafından sürülebilir.
- * Sistem zaman odaklı ise bu girişler eş zamanlıdır, olay tabanlı ise eş zamanlı değildir.

Örn: $x'' + 2zw x' + w^2 x = r(t)$

$r(t)$ girişine, $x(t)$ çıkışına ve z, w sabitlerine sahiptir.

- * $r(t) = 4 - t$ gibi bir deterministik zaman fonksiyonu ise sistem zaman odaklıdır.

- * Eğer $r(t)$ aşağıdaki şekilde rastgele bir işlem gibi stokastik olarak tanımlıyorsa model olay odaklıdır.

$$r(t) = \begin{cases} 1, & \text{olay okur} \\ 0, & \text{olay okunmaz} \end{cases}$$

- * Bir sistemin hiçbir girişe sahip olmaması mümkündür. Böyle sistemler dış etkilere bağımsız olduğu için **otonom** olarak adlandırılır.
- * Buna göre otonom sistemin çözümü, sistemin doğal tepkisi olarak adlandırılır.
- * Sistem lineer yani abğrusal ise; bu tip doğal tepkiden bahsedebiliriz.

- 1) Kararlı: Kısa bir geçiş evresinden sonra çıktı sifra doğru yaklaşır.
- 2) Kararsız: Sınırlama olmaksızın doğal tepki artar.
- 3) Marginal: Tepki periyodik ve sınırlıdır.

* Belirli bir türün popülasyon dinamiğini modelleyen bir sistem düşünün.

→ Bir popülasyonu kontrol eden çok sayıda faktör olmasına rağmen, bir popülasyon büyüklüğünün artma oranı, herhangi bir zamandaki popülasyon büyüklüğü ile kabaca orantılıdır.

→ $X(t)$, t zamanındaki popülasyon büyüklüğünü ve λ sabit oranı gösterir.

$$X' = \lambda X \quad t=0 \text{ 'da başlangıç büyüklüğü } X_0$$

$$t \geq 0 \quad X(t) = X_0 \cdot e^{\lambda t} \text{ 'dir.}$$

* Açık ki bu popülasyon zaman içinde katlanarak artar. Bu model Malthusian modeli olarak adlandırılır.

X_m → Sistemin desteklediği maksimum popülasyon büyüklüğü

$\frac{X(t)}{X_m}$ → Sistemin doluluk oranı

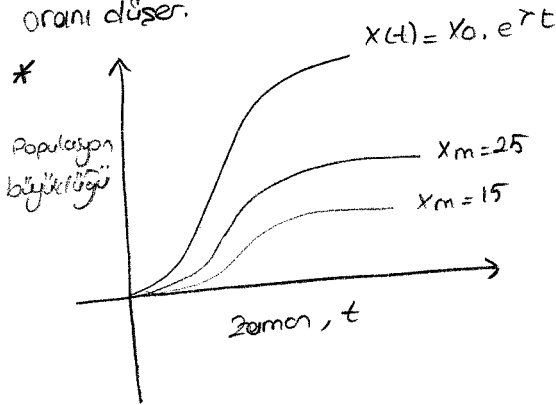
$$\frac{1 - X(t)}{X_m} \rightarrow$$

$1 - \frac{X(t)}{X_m}$ → Büyüme için geriye kalan kullanılabilir sistem oranıdır.

$$X' = \lambda X \left(1 - \frac{X}{X_m} \right) \rightarrow \text{lojistik denklem (doğrusal değildir.)}$$

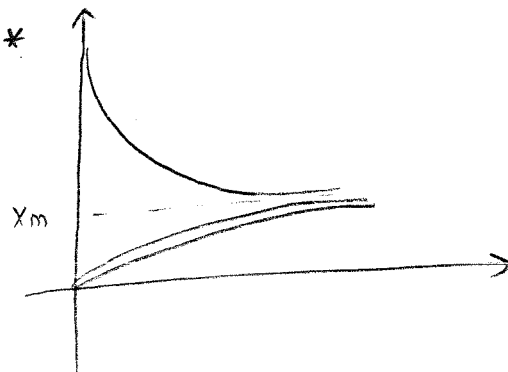
* $X(t)$ küçükse; $1 - \frac{X(t)}{X_m}$ olduğu için; $1 - \frac{X(t)}{X_m} \approx 1$ olduğu için denklem Malthusian'dır.

* Popülasyon büyüklüğü kapasiteye yakın olduğunda; $1 - \frac{X(t)}{X_m} \approx 0$ olur ve büyüme oranı düşer.



* Farklı başlangıç büyüklükleri ve $X_m = 25$ için $X(t)$ değerini gösterir. X_0 , X_m 'den daha küçük ise $X(t)$ büyümesi asimtotik olarak X_m taşıma kapasitesine yaklaşırken, X_0 , X_m 'den daha büyük ise eğri yukarıdan X_m 'e yaklaşır.

* Farklı X_m değerleri için $X_0 = 1$ 'de sabitli X_0 için $X(t)$ değerini gösterir. Başlangıç değeri ne bakılmaksızın her durumda $X(t)$, X_m taşıma kapasitesine yaklaşır.



* Lojistik model sınırlı yiyecek kaynağının ve bir popülasyonun olduğu ortamlarda iyi performans sergiler.

* Bununla birlikte, yiyecek ve yenilmeyerek hayatta kalan av ve bir avcının var olduğu ortam daha tipik durumlardan biridir.

→ $X(t)$ ve $Y(t)$ sırasıyla av ve avcı popülasyon büyüklüğünü gösterir.

→ Av-avcı etkileşim sayısı $X(t) \cdot Y(t)$ çarpımı ile orantılıdır.

Av-avcı popülasyonunun büyüme oranı;

$$\left. \begin{aligned} X' &= \alpha_1 \cdot X \left(1 - \frac{Y}{B_1} \right) \\ Y' &= \alpha_2 \cdot Y \left(-1 + \frac{X}{B_2} \right) \end{aligned} \right\} \begin{aligned} &\alpha_1, \alpha_2, \beta_1, \beta_2 \rightarrow \text{pozitif kapasite sabitleri} \\ &\rightarrow \text{Lotka-Volterra denklemleri} \end{aligned}$$

* Bu denklem doğrusal değildir ve bilinen analitik bir çözümü yoktur. Bu yüzden daha önce anlattığımız sayısal teknikler kullanılır.

* Euler uygularsak; iki denklem aitti olduğu için geçici değişkenler kullanılır, değişkenler hesaplandıktan sonra güncellenir.

~~Matlab~~
Sade Kodu:

```
read t, X, Y
print t, X, Y
for k=1 to n
    X1 = X(1 + alpha1*h - alpha1*h*Y/B1)
    Y1 = Y(-1 + alpha2*h + alpha2*h*X/B2)
    X = X1
    Y = Y1
    t = t+h
    print t, X, Y
next k
```

Sonucların $[t_0, t_n]$ aralığında ve h aralığı olduğunu düşünürsek;
 $n = (t_n - t_0) / h$ oldukça büyük olur.
 Örneğin; $t_0 = 0$ $t_n = 10$ $h = 0.001$
 $n = 10\ 000$ örnek gerekir.
 Muhtemelen sadece 50 tanesi yeterli olacaktır.

* Bu problem kontrol break ile çözülebilir. Böylece $[t_0, t_n]$ aralığında $m \times n$ hesaplama yapılır.

$$m = (t_n - t_0) / n \cdot h$$

Sade Kodu:

```
read t, X, Y
print t, X, Y
for i=1 to n
    for j=1 to m
        X1 = X(1 - alpha1*h + alpha1*h*X/B1)
        Y1 = Y(1 - alpha2*h + alpha2*h*X/B2)
        X = X1
        Y = Y1
        t = t+h
        print t, X, Y
    next j
next i
```

Örnek: $X' = 3x \left(1 - \frac{1}{10}y\right)$

$Y' = 1,2 Y \left(-1 + \frac{1}{25}x\right)$

$X(0) = 10$

$Y(0) = 5$

Lotka-Volterra sisteminin $[0,5]$ aralığında sayısal çözümünü veriniz.
($h=0,001$)

Gözüm: Grafik 5 birim zamana kadar olacak her bir aralıkta 10 örnek yeterlidir.
Dolayısıyla $5 \times 10 = 50$ örnek yeterlidir.

$m = (5-0) / 50 \times 0.001 = 100$

Toplamda $\rightarrow 50 \times 100 = 5000$ güncelleme olur.

Matlab Kodu: function $[t,x,y] = \text{lotka_volterra}(h,x_0,y_0,n)$

$x = [x_0];$

$y = [y_0];$

$t = 0;$

for $i = 1 : n$

for $j = 1 : 100$

$xx = x_0 * (1 + 3 * h - 3 * h * y_0 / 10);$

$yy = y_0 * (1 - 1.2 * h + 1.2 * x_0 / 25);$

$x_0 = xx;$

$y_0 = yy;$

$x = [x ; xx];$

$y = [y ; yy];$

$t = t + h;$

end

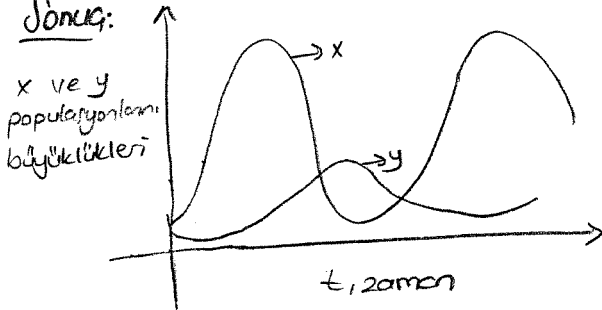
end

plot(x)

hold on

plot(y, 'r-')

Sonuç:



* Avcının yiyecek kaynağı arttıkça avcı popülasyonu artmaktadır. Fakat avın harcanmasıyla avcı popülasyonu düşer. Dolayısıyla bir popülasyon bol bir besin kaynağına ulaştığında kendi besininin kurbanı olur.

ÖRNEKLER

1) $x' = x+t$ $x(0) = 2$ euler yöntemiyle gözünüz. ($h=0.5$)

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F(t, x)$$

$$x(1) = x(0) + 0.5 \cdot (x+t)$$

$$x(1) = x(0) + 0.5(2+0)$$

$$x(1) = 2 + 0.5 \cdot 2 = 3$$

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$t_1 = 0 + 0.5 \Rightarrow t_1 = 0.5$$

$$x(2) = x(1) + h \cdot (x+t)$$

$$x(2) = 3 + 0.5(3+0.5)$$

$$x(2) = 4.75$$

2) $x' = x+t$ $x(0) = 2$ Taylor yöntemini uygulayınız. ($h=0.5$)

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F(t, x) + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial x} F(t, x) \right)$$

$$x(1) = x(0) + 0.5 \cdot (x+t) + \frac{1}{2} (0.5)^2 \left((1+x) + (1+t) \cdot (x+t) \right)$$

$$= 2 + 0.5(2+0) + \frac{1}{2} (0.5)^2 \left((1+2) + 1 \cdot 2 \right)$$

$$= 2 + 0.5 \cdot 2 + \frac{1}{2} \cdot (0.5)^2 \cdot 5 = 3.625$$

$$t_1 = 0 + 0.5 \Rightarrow t_1 = 0.5$$

$$x(2) = 3.625 + 0.5(3.625 + 0.5) + \frac{1}{2} \cdot (0.5)^2 \left((1+3.625) + (1+0.5) \cdot (3.625+0.5) \right)$$

$$= 7.03$$

$$1.351$$

3) $x' = x+t$ $x(0) = 2$ Runge-Kutta yöntemi uygulayınız. ($h=0.5$)

$$K_1 = F(t_k, x_k) = 2$$

$$K_2 = F\left(t_k + \frac{1}{2}h, x(k) + \frac{1}{2}hK_1\right) = F(0.25, 2.5) = 2.75$$

$$K_3 = F\left(t_k + \frac{1}{2}h, x(k) + \frac{1}{2}hK_2\right) = F(0.25, 2.68) = 2.93$$

$$K_4 = F(t_k + h, x(k) + hK_3) = F(0.5, 3.465) = 3.96$$

$$x(k+1) = 2 + \frac{1}{6} \cdot 0.5 (2 + 2 \cdot 2.75 + 2 \cdot 2.93 + 3.96) = \underline{\underline{3.44}}$$

$$4) \frac{dy}{dx} = -\frac{y}{x} \quad y(4) = 0.75 \quad y(7) = ? \quad \text{euler yöntemi ile bulunur. (h=1)}$$

$$y' = -\frac{y}{x} \quad y(4) = 0.75$$

$$y(5) = y(4) + 1 \cdot (-0.187) = 0.75 - 0.187 = \underline{\underline{0.563}}$$

$$y(6) = y(5) + 1 \cdot (-0.1126) = 0.563 - 0.1126 = \underline{\underline{0.45}}$$

$$5) \frac{dx}{dt} = x^2 - 4t \quad x(0) = 0.5 \quad (h=0.01)$$

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F(t, x)$$

$$x(1) = x(0) + 0.01(x^2(k) - 4t_k)$$

$$x(1) = 0.5 + 0.01(0.25 - 0) \\ = 0.5025$$

$$t_{k+1} = t_k + 0.01 \Rightarrow 0 + 0.01 = 0.01$$

$$x(2) = x(1) + 0.01(0.212) \\ = \underline{\underline{0.5046}}$$

Örnek:

- a) Değişken değiştirme yöntemiyle 1. dereceden diferansiyel denkleme dönüştürünüz.
b) Euler yöntemini uygulayarak algoritmasını oluşturunuz.

$$\alpha'' + 2\beta\alpha' + \beta^2\alpha = \cos t$$

$$\beta' + \alpha\beta = 4$$

$$\alpha(0) = 2$$

$$\alpha'(0) = -1$$

$$\beta(0) = 1$$

Çözüm: a) $\alpha' = \gamma$

$$\gamma' + 2\beta\gamma + \beta^2\alpha = \cos t$$

$$\beta' + \alpha\beta = 4$$

$$\alpha(0) = 2$$

$$\gamma(0) = -1$$

$$\beta(0) = 1$$

$$\alpha' = \gamma$$

$$\gamma' = \cos t - 2\beta\gamma + \beta^2\alpha$$

$$\beta' = 4 - \alpha\beta$$

$$\alpha(0) = 2$$

$$\gamma(0) = -1$$

$$\beta(0) = 1$$

b) $\alpha(k+1) = \alpha(k) + h \cdot \gamma(k)$

$$\gamma(k+1) = \gamma(k) + h \cdot (\cos t_k - 2\beta(k)\gamma(k) + \beta^2(k)\alpha(k))$$

$$\beta(k+1) = \beta(k) + h \cdot (4 - \alpha(k)\beta(k))$$

Çözüm kodu:

$$t=0$$

$$\alpha = 2$$

$$\gamma = -1$$

$$\beta = 1$$

$$h=0.1$$

for $k=1$ to n

$$\alpha_1 = \alpha + h \cdot \gamma$$

$$\gamma_1 = \gamma + h \cdot (\cos t - 2\beta\gamma + \beta^2\alpha)$$

$$\beta_1 = \beta + h \cdot (4 - \alpha\beta)$$

$$\alpha = \alpha_1$$

$$\gamma = \gamma_1$$

$$\beta = \beta_1$$

$$t = t + h$$

print t, α, γ, β

end

Örnek: $x'' + 2x' + 5y = 0$

$$x' + 2y = y'$$

$$x(0) = 0$$

$$x'(0) = 0$$

$$y(0) = 1$$

a) Değişken değiştirme yöntemiyle 1. dereceden bir diferansiyel denkleme dönüştürünüz.

b) Euler yöntemini kullanarak algoritmasını oluşturunuz.

c) Taylor yöntemini kullanarak algoritmasını oluşturunuz.
($h = 0.1$)

a) $x' = z$

$$\left. \begin{array}{l} z' + 2z + 5y = 0 \\ z + 2y = y' \\ x(0) = 0 \\ z(0) = 0 \\ y(0) = 1 \end{array} \right\} \begin{array}{l} x' = z \\ z' = -2z - 5y \\ y' = z + 2y \\ x(0) = 0 \\ z(0) = 0 \\ y(0) = 1 \end{array}$$

b) $x(k+1) = x(k) + h \cdot z(k)$
 $y(k+1) = y(k) + h \cdot (z(k) + 2y(k))$
 $z(k+1) = z(k) + h \cdot (-2z(k) - 5y(k))$

Algoritması

$$t = 0$$

$$x = 0$$

$$y = 1$$

$$z = 0$$

$$h = 0.1$$

for $k = 1$ to n

$$x_1 = x + h \cdot z$$

$$y_1 = y + h \cdot (z + 2y)$$

$$z_1 = z + h \cdot (-2z - 5y)$$

$$x = x_1$$

$$y = y_1$$

$$z = z_1$$

$$t = t + h$$

print t, x, y, z

end

c)
$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F + \frac{1}{2} h^2 \left[\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial x} \cdot F \right]$$

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot z(k) + \frac{1}{2} h^2 (1)$$

$$y(k+1) = y(k) + h \cdot (z(k) + 2y(k)) + \frac{1}{2} h^2 ((1 + 2y) + (z + 2) \cdot (z + 2y))$$

$$z(k+1) = z(k) + h \cdot (-2z(k) - 5y(k)) + \frac{1}{2} h^2 ((-2z - 5) + (-2 - 5y) \cdot (-2z - 5y))$$

SİSTEMİN PERFORMANS ÖLÇÜTLERİ

- 1) Gecikme Zamanı
- 2) Doluluk Oranı
- 3) Bekleme Zamanı
- 4) Kalite
- 5) Maliyet

SİSTEMLER

KESİKLİ SİSTEM

* Sistem durum değişkenleri zaman içinde kesikli noktalarla değişir.

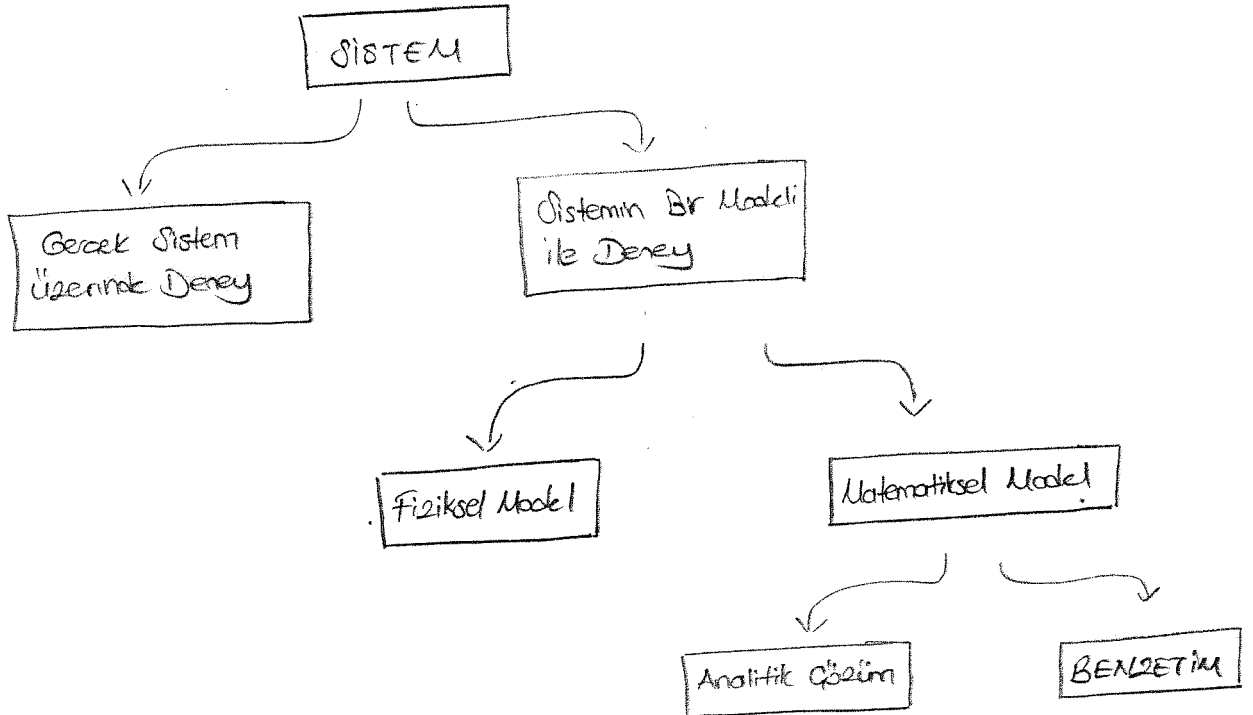
Örn: Banka kesikli sisteme bir örnektir. Günlük müşteri sayısı, yeni bir müşteri geldiğinde ya da müşteri servisi tamamlandığında değişir.

SÜREKLİ SİSTEM

* Sistem durum değişkenleri zaman içinde sürekli olarak değişir.

Örn: Uçağın hareketi sürekli sisteme örnektir. Uçağın hızı ve pozisyonu sürekli olarak değişir.

SİSTEMLERİN ÇÖZÜMÜ



MODEL

- * Bir sistemin gösterimi olarak tanımlanabilir.
- * Bir model, gerçek sistem hakkında gerekli sonuçları çıkarmayı izin verecek detayla sahip olmalıdır.

FİZİKSEL MODEL

→ Gerçek bir sisteme benzer.

MATEMATİKSEL MODEL

→ Bir sistemi göstermek için sembolik notasyonlar ve matematiksel eşitsizlikler kullanılır.

BENZETİM MODELLERİ 3 ANA GRUPTA TOPLANABİLİR

- Statik veya Dinamik (Static - Dynamic)
- Belirli veya Olasılıklı (Deterministic - Stochastic)
- Kesikli veya Sürekli (Discrete - Continuous)

* STATİK BENZETİM MODELİ

- Sistemin belirli bir anındaki gösterimidir.
- Monte Carlo benzetim modeli bu türe uygun modellerdir.

(DETERMINISTIC)

* BELİRLİ BENZETİM MODELİ

- Rassal değişken içermeyen benzetim modelidir.
- Bu benzetim modelinde verilen bir girdi seti için bir çıktı seti vardır.

* DİNAMİK BENZETİM MODELİ

- Sistemin çalışma zamanına göre yapılan modellemesidir. (Belirli bir aralık veya tüm çalışma zamanı)
- Örneğin: Bir banka için kurulan benzetim modeli & statik bir çalışma zamanı dikkate alınarak çalıştırılır.

(STOCHASTIC)

* OLASILIKLI BENZETİM MODELİ

- Bir veya daha fazla rassal değişken içeren benzetim modelleridir.
- Stochastic benzetim modeli kullanarak elde edilen çıktı rassal olup, modelin karakteristiklerinin tahminidir.
- Örn: Banka örneğinde; varisler arası zaman aralığı ve servis zamanı rassal değişkenlerdir.

ZAMAN DİLİMLEME

- Dinamik benzetimin temeli, sistem durum değişkenlerinin zaman boyunca modellenmesidir.
- Benzetimde zaman akışını kontrol etmenin en basit yolu, eşit zaman aralıklarında ilerlemektir. (Zaman dilimleme)
- Zaman dilimleme ne kadar geniş olursa; ortaya çıkan durum değişimlerinin basıncının modellenmesini yapmak olanaksız olacağından, gerçek sistemden daha kaba olacaktır.
- Zaman dilimleme ne kadar küçük olursa; model pürüzsüz yere çıkacak şekilde incelenecek, bu da asırı bilgisayar çalıştırmasına yol açar.

ÖRNEK:

İş Numarası

Yığın Büyüklüğü

Beklenen Sipariş Günü

1	200
2	400
3	100
4	200

1
8
14
18

Makine A: (Yığın büyüklüğü / 50 + 1) gün

Makine B: (Yığın büyüklüğü / 100 + 3) gün

Her bir iş önce makine A'da yığın olarak bitirildikten sonra, makine B'de yığın olarak başlar ve biter. Bu atölyede yukarıda verilen 4 siparişi kabul ederse von yığın ne zaman tamamlanır?

Görev: İş süreleri

İş Numarası

1
2
3
4

Makine A

$$(200/50)+1=\underline{5}$$

$$(400/50)+1=\underline{9}$$

$$(100/50)+1=\underline{3}$$

$$(200/50)+1=\underline{5}$$

Makine B

$$(200/100)+3=\underline{5}$$

$$(400/100)+3=\underline{7}$$

$$(100/100)+3=\underline{4}$$

$$(200/100)+3=\underline{5}$$

Çalıştırılan iş

<u>Gün</u>	<u>Kuyuktaki iş</u>		<u>Çalıştırılan iş</u>	
	<u>Makine A</u>	<u>Makine B</u>	<u>Makine A</u>	<u>Makine B</u>
1	-	-	1	-
2	-	-	1	-
3	-	-	1	-
4	-	-	1	-
5	-	-	-	1
6	-	-	-	1
7	-	-	2	1
8	-	-	2	1
9	-	-	2	1
10	-	-	2	-
11	-	-	2	-
12	-	-	2	-
13	3	-	2	-
14	3	-	2	2
15	3	-	3	2
16	-	-	3	2
17	4	-	3	2
18	4	-	4	2
19	-	3	4	2
20	-	3	4	2
21	-	3	4	2
22	-	3	4	3
23	-	-	-	3
24	-	4	-	3
25	-	4	-	-
26	-	-	-	-

Gün	Kuyruktaki İş		Çalıştırılan İş	
	Makine A	Makine B	Makine A	Makine B
27	—	4	—	3
28	—	—	—	4
29	—	—	—	4
30	—	—	—	4
31	—	—	—	4
32	—	—	—	4

Sonraki Olay Tekniği

* Bu yaklaşımda, yalnızca bir durum değişmesinin olacağı bilindiğinde yapılır ve güncellenir.

* Bu durum değişimleri genellikle olay olarak adlandırılır ve zaman olayın olaya aktarıldığı için sonraki olay tekniği olarak adlandırılır.

Yukarıdaki örneği sonraki olay tekniği ile şaşırtarsak;

İş Numarası	Geliş Zamanı	Makine A		Makine B	
		Başlama	Bitiş	Başlama	Bitiş
1	1	1	5	6	10
2	8	8	16	17	23
3	14	17	19	24	27
4	18	20	24	28	32

Zaman Dilimleme mi Sonraki Olay Tekniği mi?

Sonraki olay tekniği zaman dilimlemeye göre iki avantaja sahiptir.

1. Zaman artımı yüksek ya da düşük faaliyet dönemlerini otomatik olarak ayarlar, böylece peroksiz ve yorarsız modelin durumunun kontrollerinden kurtulmuş olur.

2. Önemli olayların, benzetiminde ne zaman olduğunu açıklıkla ortaya koyar.

Stokastik Mi? Deterministik Mi?

→ Bir sistemin; eğer davranışı tümüyle tahmin edilebilirse deterministiktir.

→ Eğer bir sistemin davranışı tümüyle tahmin edilebilir değilse stokastiktir.

* Deterministik benzetim modeli hiçbir stokastik eleman içermeyen.

* Stokastik benzetim modellerinde olasılık dağılımları kullanılır.

BENZETİMİN AŞAMALARI

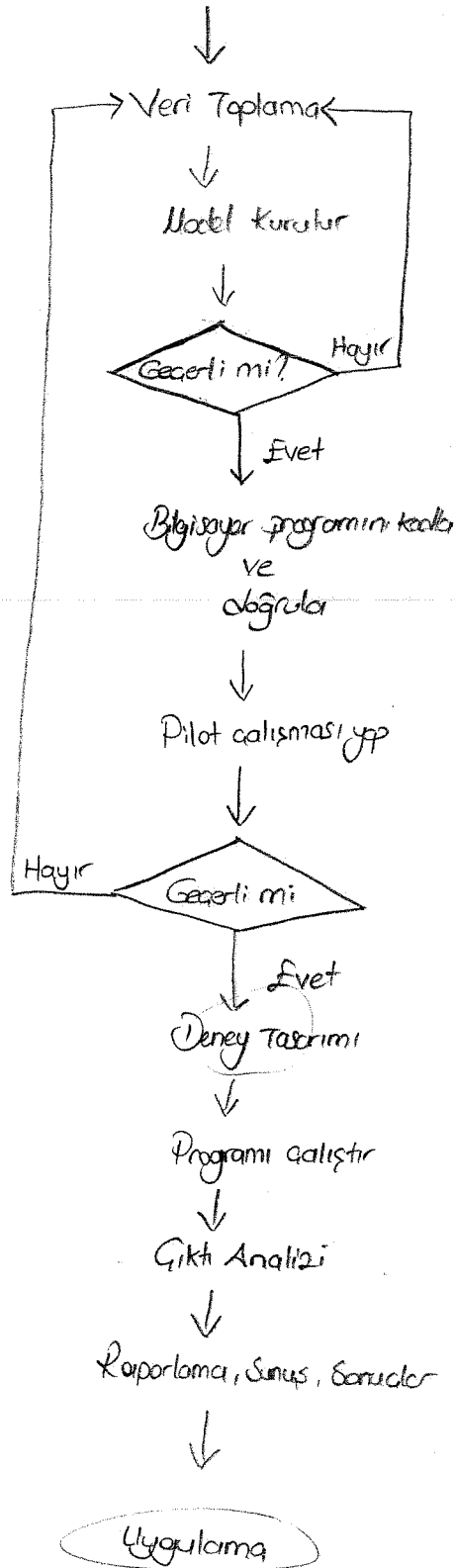
Problem formüle edilir
ve
Çalışma planlanır.

$$0 - 0.1 \rightarrow 10$$

$$0.1 - 0.2 \rightarrow 9$$

$$0.2 - 0.3 \rightarrow \textcircled{1}$$

$$0.3 - 0.4 \rightarrow \textcircled{10}$$



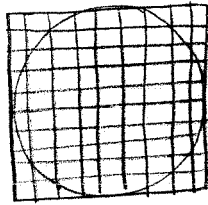
MONTE CARLO BENZETİM METODU

- Monte Carlo benzetim modeli; olasılık teorisi üzerine kurulu bir sistemdir.
- Monte Carlo metodunda; istatistiksel ve matematiksel tekniklerle bir deneyi ya da çözülmesi gereken fiziksel bir olayı tesadüfî sayılar, defalarca kullanarak simüle edip gözlemek esastır.
- Günümüzde bu metod, fizik ve matematik problemlerinin çözümünde, MCNP (Monte Carlo N Parçacık Programı) kodunu kullanarak nükleer transport hesaplamalarında iyi sonuçlar vermektedir.
- (0,1) aralığında düğün, rassal sayılar kullanılarak, zaman faktörünün önemli olmadığı, stokastik ve deterministik problemlerin çözümünde kullanılan bir tekniktir.
- Monte Carlo benzetimi genellikle statik benzetim modellerinde kullanılır.

Statik Monte Carlo Benzetimi Tanımı

* Monte Carlo yöntemi direkt analitik yaklaşımın mümkün olmadığı fonksiyonların integralinin sayısal elde edilmesinin bir yoludur.

Örnek: π sayısı bilinmeden dairenin alanı hesaplanmaya çalışılır.



→ Dairenin içinde yer alan karelerin sayılması bize π sayısının hesaplanmasına olanak verir.

→ Geniş kare içinde → n tane kare

→ Dairenin içinde → m tane kare

Varsa dairenin alanı m/n ile karenin alanının çarpımı olacaktır.

$$\begin{aligned} \text{Karenin Alanı} &= 4r^2 \\ \text{Dairenin Alanı} &= \pi r^2 \end{aligned}$$

$$\left. \begin{aligned} \text{Dairenin Alanı} &= \text{Karenin Alanı} \times \frac{m}{n} \\ \pi r^2 &= 4r^2 \times \frac{m}{n} \end{aligned} \right\}$$

$$\boxed{\pi = 4 \cdot \frac{m}{n}}$$

Subjektif Olasılıklar: Bunlar olasılığı değişik şekillerde tanımlamayı sağlar.

→ Önsel Sayı: Tüm sonuçlar hakkında bilgi sahibi olduğumuz durum.

6 yüzlü bir zarın her bir çıkışının olasılığı $1/6$ 'dır.

→ Göreceli Sayı: Çıktıları üreten süreci anlamadığımızı fakat onbrın göreceli sıklıklarını hesaplamak için yeterli veriyeye sahip olduğumuz durum.

→ Önsel + Göreceli

Örneğin; baskı parçatıldığında yağ yağma olasılığı 0.5, tura gelme olasılığı 0.5'tir.

Monte Carlo Benzetimi Ortalama Metodu

Örnek: $I = \int_a^b g(x) dx$ integralini görmek istiyoruz.

($g(x)$, analitik çözümü olmayan bir fonksiyon olsun.)

Çözüm:

* Yeni bir rassal değişken olarak Y tanımlansın.

$$Y = (b-a) \cdot X \quad a \leq X \leq b$$

* X , $[a, b]$ aralığında düzgün dağılıma sahip sürekli bir rassal değişkendir.

$$f(x) = \frac{1}{b-a} \quad a \leq x \leq b$$

$$E(Y) = E[(b-a) \cdot g(x)]$$

$$E(Y) = (b-a) E[g(x)]$$

$$E(Y) = (b-a) \int_a^b g(x) \cdot f(x) dx$$

$$E(Y) = (b-a) \int_a^b g(x) \cdot \frac{1}{(b-a)} dx$$

$$\boxed{E(Y) = \int_a^b g(x) dx}$$

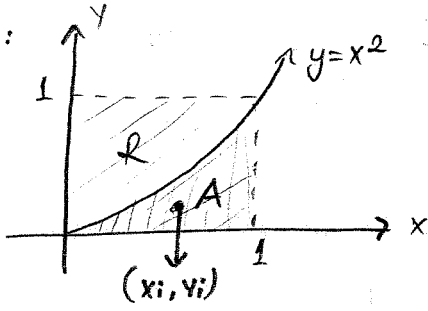
* Aranılan integralin değeri Y 'nin beklenen değeriyle eşit çıktı. Buradan yararlanarak;

$I = \int_a^b g(x) dx$ 'in değerini Monte Carlo benzetimi ile bulabiliriz.

$$E(Y) = Y_{at} = \frac{\sum_{i=1}^n y_i}{n} = (b-a) \frac{\sum_{i=1}^n g(x_i)}{n}$$

Burada $x_1, x_2, x_3, \dots, x_n \sim U(a, b)$ rassal değişkenlerdir.

ÖRNEK:



Şekilde görülen $y=x^2$ eğrisi ile x eksenini arasında kalan alanı bulmak için monte-carlo metodunu kullanınız.

Çözüm: 1) Eğer kare içerisinde rastgele noktalar (x_i, y_i) işaretleyip, bu noktaların eğrinin altında olup olmadıklarını belirler ve bunu toplamı nokta sayısına oranlar. Şak, A alanının R karesine oran oranını yaklaşık olarak elde edebiliriz.

$$Q(x_i, y_i) = \frac{\text{Eğrinin altında olma oranı}}{\text{Karenin Alanı}} = \frac{\int_0^1 x^2 dx}{1 \cdot 1} = \frac{\frac{x^3}{3} \Big|_0^1}{1}$$

$$2) \text{ Toplam nokta sayısı} = n = \frac{1}{3}''$$

$$\text{Eğrinin altında kalan nokta sayısı} = m$$

$$\frac{m}{n} \rightarrow \text{aranan noktanın eğrinin altında kalma olasılığı}$$

$$3) \text{ İki denklemi eşitlersek; } \boxed{\frac{m}{n} = \frac{1}{3}}$$

Matlab Kodu:

function egriAlan = X_kare(n)

egri=0;

sayac=0;

for i=1:n

x=rand;

y=rand;

if (y < x * x) → eğrinin altındaysa (A alanı içinde)
egri=egri+1;

end

sayac=sayac+1; → değilse sayacı artır.

end

egriAlan = egri / sayac; → eğrinin altında kalma olasılığı

Örnek: 0 ile 100 arasında bulunan sayılar içinden rastgele seçilen bir sayının 11'e tam bölünebilme olasılığını monte-carlo yöntemi ile çözümler.

Gözüm: * Analitik çözüm: 0 ile 100 arasında 11'e tam bölünebilen sayıları bul. Kaç tane ise onu tüm sayılara böl.

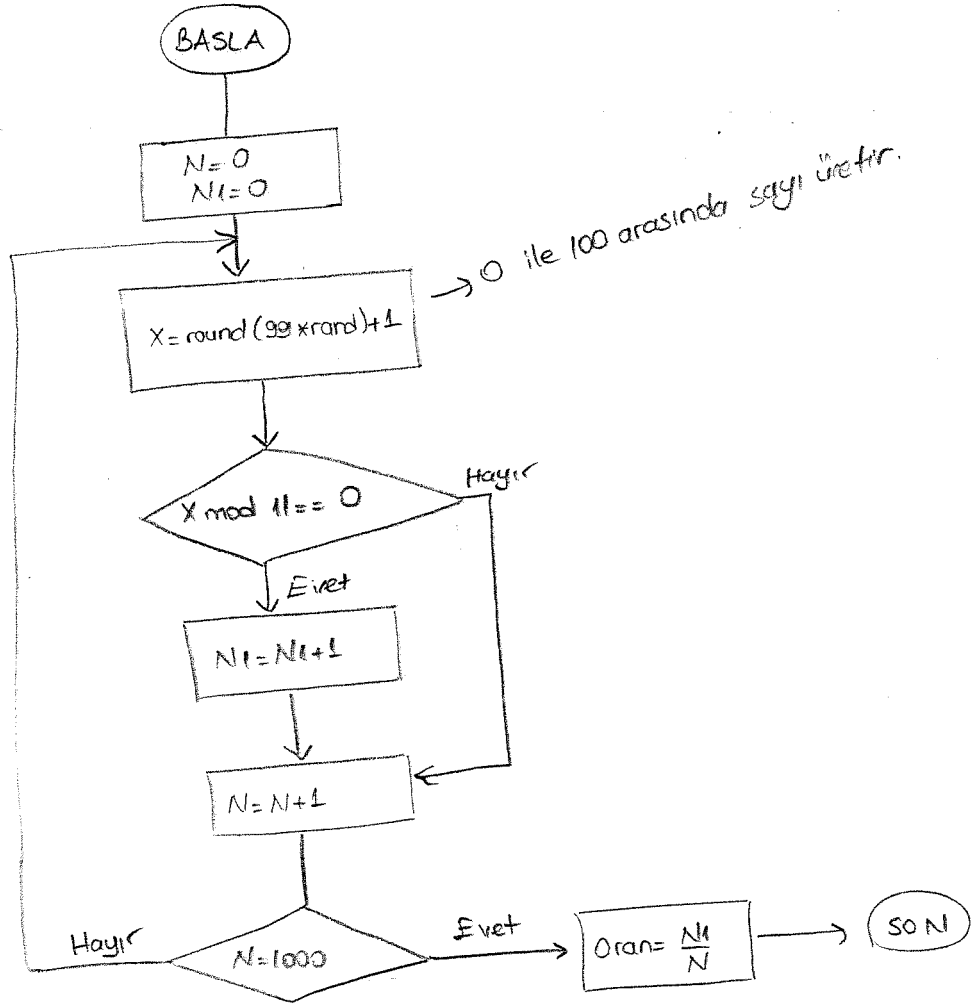
11, 22, 33, 44, 55, 66, 77, 88, 99 → 9 tane

0 ile 100 arasında → 100 tane sayı var. (0, 100]

$$\text{Olasılık} = \frac{9}{100} = 0,09 \text{ dur.}$$

* Monte Carlo benzetimi ile çözüm

- 1) 0-100 arasında X1 adet sayı seçmemizi ister.
- 2) Bunların N1 tanesi 11'e bölünür.
- 3) Yani istenen olasılık $\frac{N1}{X1}$ dir.
- 4) Programlama esnasında seçilecek her sayı için N değeri artırılır. 11'e bölünebilme kontrolü yapılır. Bölünebiliyorsa N1 değeri artırılır.



Matlab Kodu: function donuc = bolunebilme (n)
 bol=0; % 11'e bölünebilen sayısı
 Sayac=0; % toplam seçilen sayı sayısı
 for i=1:n

X=round(99*rand)+1

donuc=mod(X,11);

if(donuc==0)

bol=bol+1

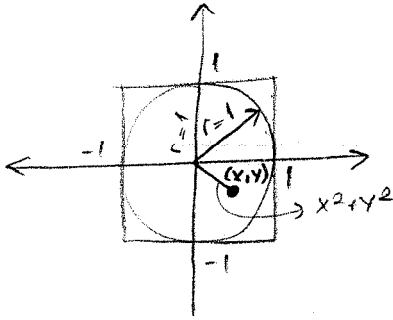
end

Sayac=Sayac+1

end

donuc=bol/Sayac;

Gemlerde π sayısının Hesabı (Matlab Kodu)



$x^2+y^2 < 1$ olup olmadığı soruluyor?

Neden 1? Çünkü yarıçapı=1, çemberin içinde olup olmadığını bulacağız.

Çemberin Alanı = πr^2

Karenin Alanı = $2r \times 2r = 4r^2$

$$P(x^2+y^2 < 1) = \frac{\text{Çemberin Alanı}}{\text{Karenin Alanı}} = \frac{\pi r^2}{4r^2} = \frac{\pi}{4}$$

\downarrow
 $\frac{m}{n}$

$$\frac{m}{n} = \frac{\pi}{4} \Rightarrow \boxed{\pi = \frac{4m}{n}}$$

Karenin içine n adet nokta koyulur
 (100 000 - 1 000 000)

Çemberin içinde m adet nokta vardır.

Matlab Kodu: function pi = montecarlo (n)

Cember=0; % $x^2+y^2 \leq 1$ olan yani çemberin içinde olan noktaların sayısı
 Sayac=0; % karenin içinde olan noktaların sayısı

for i=1:n

X=rand;

Y=rand;

if((x^2+y^2) <= 1)

Cember=Cember+1;

end

Sayac=Sayac+1;

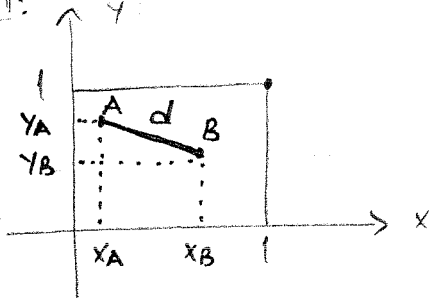
end

pi = 4 * Cember / Sayac;

ÖRNEK: Kenarları 1 bir uzunlukta olan bir kare düşününüz. Bu kare içinden rassal seçilen A ve B noktaları olsun. A ve B arası d uzunluğundadır. d 'nin 0.8'den küçük olma olasılığı nedir?

Açıklama: Monte Carlo tekniği ile rassal olarak 1000 tane A ve B noktaları üretirek d 'nin 0.8'den küçük olma olasılığını bulunuz. Kullanacağınız yaklaşımı açıklayarak akış şemasını çiziniz.

Görüm:



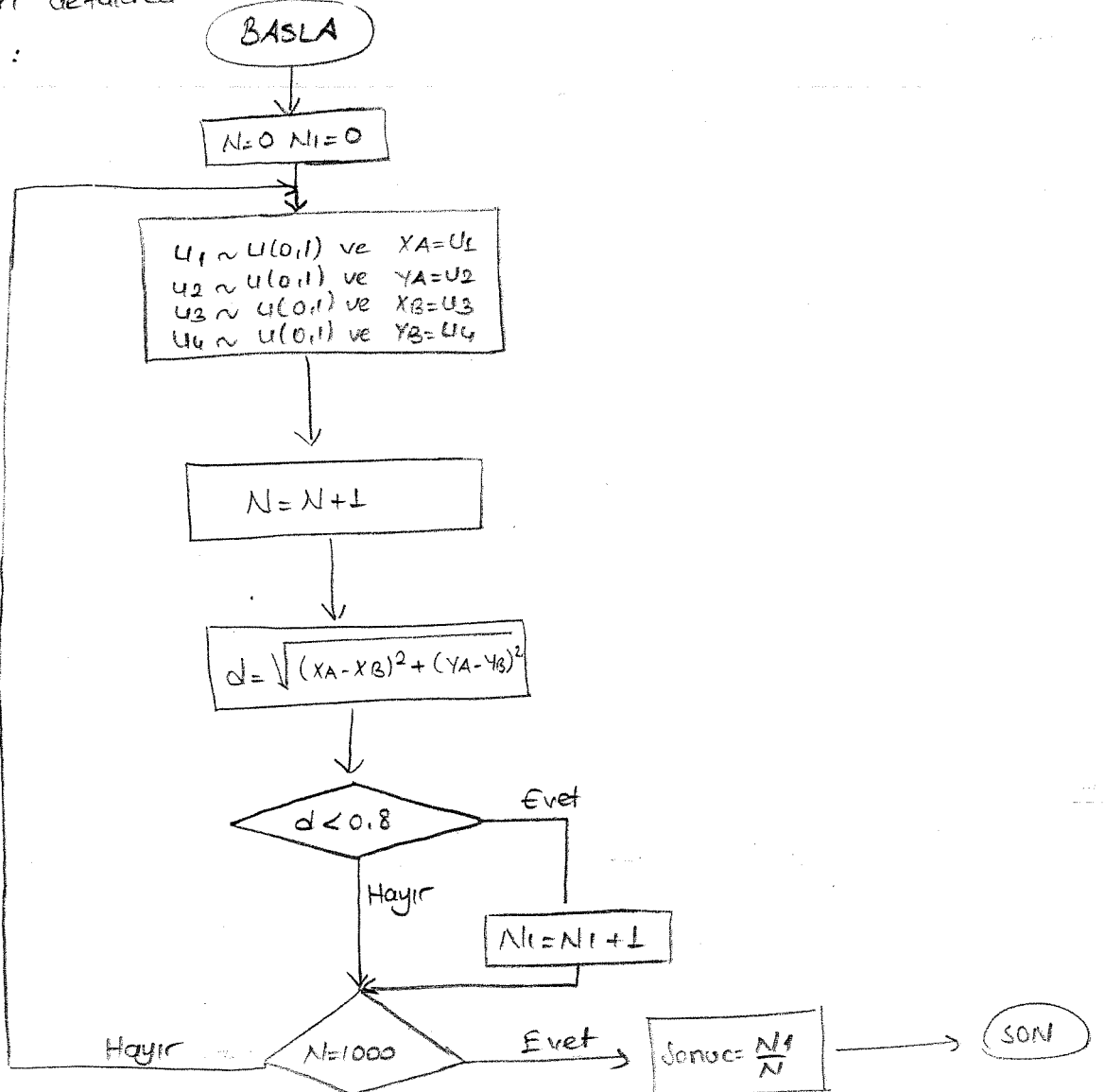
$A = (x_A, y_A)$ $B = (x_B, y_B)$ olsun.

Bu durumda;

$$d = \sqrt{(x_A - x_B)^2 + (y_A - y_B)^2}$$

* Kullanacağımız yaklaşım Monte Carlo benzetim modelidir. Monte Carlo benzetim modeli, olasılık teorisi üzerine kurulu bir sistemdir. Bu metotla istatistiksel ve matematiksel tekniklerle bir deneyi veya görülmek istenen bir fiziksel olayı tesadüfi sayıları defalarca kullanarak simülasyon edip görmek esastır.

Akış Şeması:



Matlab Kodu: function sonuc = hesapla(n)
 $N1=0$; % $d < 0.8$ olanların sayısı
 $N=0$; % bütün d değerlerinin sayısı
for $i=1:n$

$XA = \text{rand};$ $YA = \text{rand};$
 $XB = \text{rand};$ $YB = \text{rand};$

$d = \text{sqrt}((XA - XB)^2 + (YA - YB)^2);$

if ($d < 0.8$)

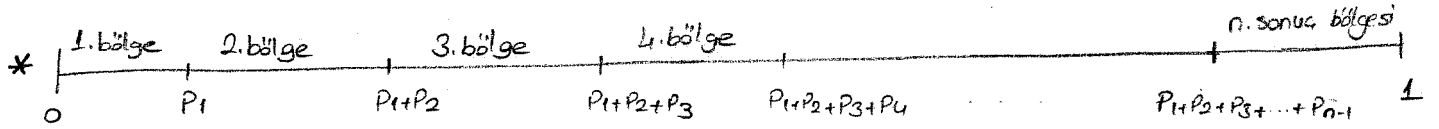
$N1 = N1 + 1$

end

$N = N + 1$

end

sonuc = $N1/N$;



q sayısı

$0 < q < P_1 \rightarrow 1. \text{ sonuc}$

$P_1 < q \leq P_1 + P_2 \rightarrow 2. \text{ sonuc}$

$P_1 + P_2 + P_3 + \dots + P_{n-1} \leq q < 1 \rightarrow n. \text{ sonuc bölgesi}$

SORU: 4. sınıfta olan üniversite öğrencisine ailesinin 3 yıl içinde aylık gönderdiği para miktarı yukarıda gösterilmiştir. Monte Carlo benzetim modelini kullanarak öğrenciye 4 yıl içinde gönderilecek para miktarını tespit ediniz.

Gönderilen Miktar	Frekans	Olasılık
100	3	0.0833
200	8	0.222
300	10	0.277
400	11	0.305
500	4	0.111
	36	1

Miktar	Kümülatif Olasılık
100	0.0833
200	0.305
300	0.583
400	0.888
500	1

$$\rightarrow 0 - 0.0833$$

$$\rightarrow 0.0833 - 0.305$$

$$\rightarrow 0.305 - 0.583$$

$$\rightarrow 0.583 - 0.888$$

$$\rightarrow 0.888 - 1$$

function para = hesaplama(n)

F1=0 F2=0 F3=0

F4=0 F5=0

for i=1:n

x=rand;

if (0 < x < 0.0833)

F1=F1+1

end

if (0.0833 < x < 0.305)

F2=F2+1

end

if (0.305 < x < 0.583)

F3=F3+1

end

if (0.583 < x < 0.888)

F4=F4+1

end

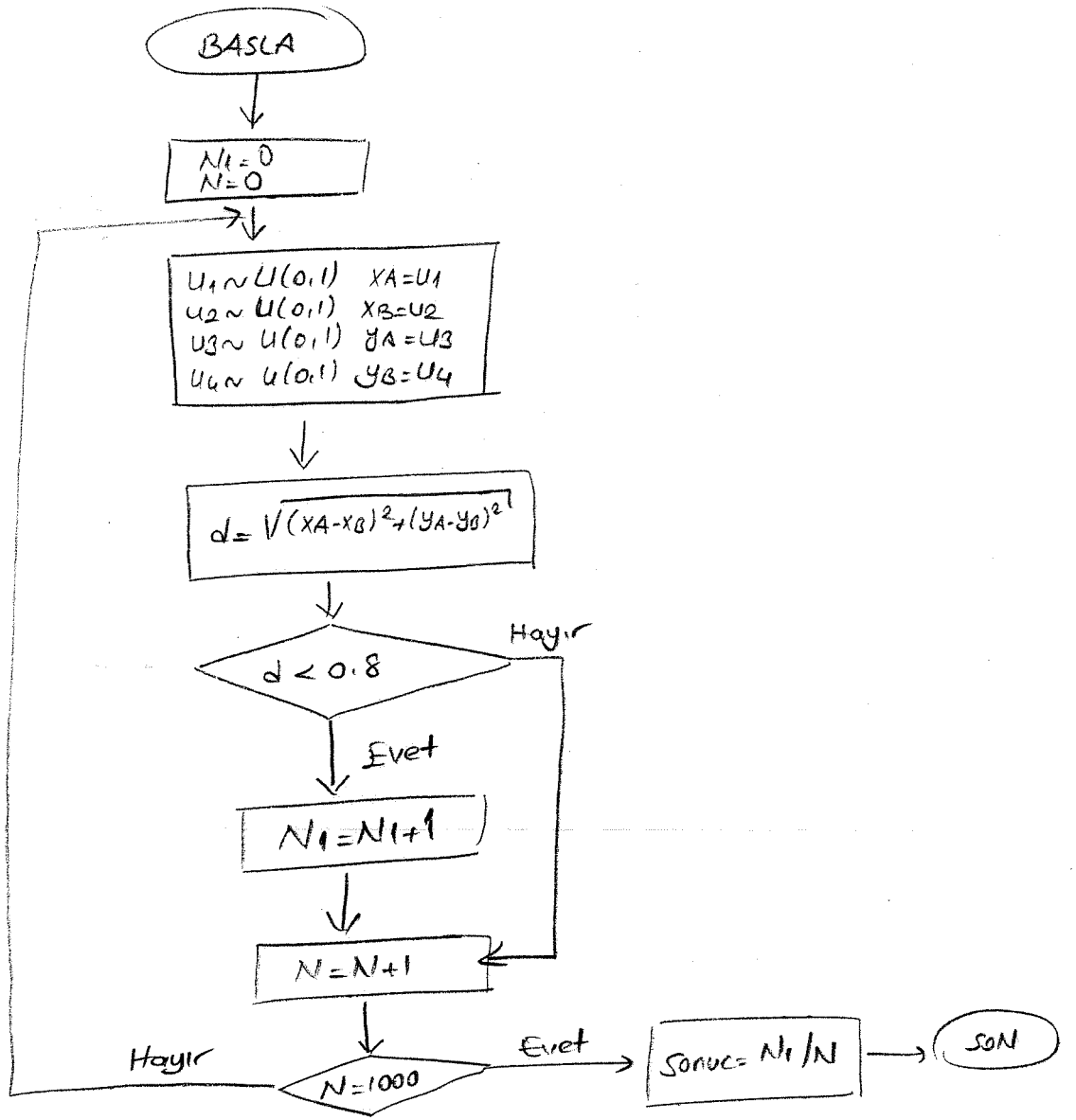
if (0.888 < x < 1)

F5=F5+1

end

end

para = (F1+F2+F3+F4+F5) * 100;



GENEL TEKRAR

DİNAMİK SİSTEMLER

Başlangıç Değer Problemi

$$\frac{dx}{dt} = F(x, t)$$

$$x(t_0) = x_0$$

$$x(t) = [x_1(t), x_2(t), \dots, x_n(t)] \rightarrow \text{sistem durum vektörü}$$

$$x(0) = [x_1(0), x_2(0), \dots, x_n(0)] \rightarrow \text{ilgili başlangıç durumları}$$

Örnek: $\alpha'' + 2\beta'\alpha + \beta^2\alpha = \cos t$
 $\beta' + \alpha\beta = 4$

başlangıç durumlarına bağlı;

$$\alpha(0) = 2$$

$$\alpha'(0) = -1$$

$$\beta(0) = 1$$

Gözüm: $x_1 = \alpha(t)$ $x_2 = \alpha'(t)$ $x_3 = \beta(t)$

$$x_1' = x_2$$

$$x_2' + 2x_3'x_1 + x_3^2x_1 = \cos t \Rightarrow x_2' = \cos t - 2x_3'x_1 - x_3^2x_1$$

$$x_3' + x_1x_3 = 4$$

$$\Rightarrow x_3' = 4 - x_1x_3$$

$$x_1' = x_2$$

$$x_1(0) = 2$$

$$x_2(0) = -1$$

$$x_3(0) = 1$$

$$x(t) = [x_2, \cos t - 2x_3'x_1 - x_3^2x_1, 4 - x_1x_3]$$

$$x(0) = [2, -1, 1]$$

$$t_0 = 0$$

EULER YÖNTEMİ

$x(t) \rightarrow$ sürekli zamanlı t } Sürekli zamanlı t yerine ayrık zamanlı k
 $x(k) \rightarrow$ ayrık zamanlı k } değişkeni tanımlamak uygundur.

Sürekli zamanın ayrık zamanla yer değiştirdiği bu işleme ayrıklaştırma denir.

$$x(k+1) = x(k) + h \cdot F(t_k, x(k)) \rightarrow \text{euler yöntemi}$$

$$t_{k+1} = t_k + h$$

Öm: $x' = x^2t$ $x(1) = 3$ euler yöntemi uygulayınız.

$$\frac{dx}{dt} = F(t, x)$$

$$x(t_0) = 3$$

$$t_0 = 1$$

$$\frac{dx}{dt} = x^2t$$

$$\int \frac{dx}{x^2} = \int t dt \Rightarrow -\frac{1}{x} + \frac{1}{3} = \frac{t^2}{2} - \frac{1}{2}$$

$$x(t) = \frac{6}{5 - 3t^2} \rightarrow \text{gerçek çözüm}$$

Euler uygulaması: $h=0.05$

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot F(t_k, X(k))$$

$$X(1) = 3$$

$$k=1 \text{ için } X(2) = X(1) + 0.05 \cdot (X^2(k) \cdot t_k)$$

$$X(2) = 3 + 0.05 (9 \cdot 1) = 3.45$$

$$t_1 = t_0 + 0.05$$

$$t_1 = 1.05$$

$$X(3) = X(2) + 0.05 \cdot (3.45)^2 \cdot (1.05)$$

$$= 3.45 + 0.05 (3.45)^2 \cdot (1.05)$$

$$= 4.07$$

Özde Kod:

t=1

X=3

print t, X

for k=1 to n

X = X + h * X^2 * t

t = t + h

print t, X

next k

Matlab Kodu:

t0=1;

X0=3;

X=[X0];

t=[t0];

Xg=[6/5-3*t0^2];

h=0.05;

for i=1:5

Xyeni=X0+h*X0^2*t0;

t0=t0+h;

Xg=[Xg 6/5-3*t0^2];

X=[X Xyeni];

t=[t t0];

X0=Xyeni;

end.

plot(t, X, 'r-d')

hold on

plot(t, Xg, 'k-s')

TAYLOR YÖNTEMİ

$$X(t+h) = X(t) + h \cdot X'(t) + \frac{1}{2} h^2 X''(t) \rightarrow \text{Taylor yöntemi}$$

Euler yöntemi

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot F(t_k, X(k)) + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial x} \cdot F(t, x) \right)$$

Örn: $X' = x^2 t$ Taylor tekniğini uygulayınız. ($h=0.05$) $X(1)=3$

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot F(t_k, X(k)) + \frac{1}{2} h^2 \left(\frac{\partial F}{\partial t} + \frac{\partial F}{\partial x} \cdot F(t, x) \right)$$

$$\frac{\partial F}{\partial t} = x^2$$

$$\frac{\partial F}{\partial x} = 2xt$$

$$F(t, x) = x^2 t$$

$$X(2) = X(1) + 0.05 \cdot (9 \cdot 1) + \frac{1}{2} \cdot (0.05)^2 (9 + 6 \cdot 9)$$

$$X(2) = 3 + 0.05 \cdot 9 + \frac{1}{2} (0.05)^2 \cdot (63)$$

$$= 3 + 0.45 + 0.07875 = \underline{\underline{3.53}}$$

$$t_2 = 1 + 0.05 = 1.05$$

$$X(3) = X(2) + 0.05 (3.53)^2 (1.05) + \frac{1}{2} \cdot (0.05)^2 \cdot ((3.53)^2 + 7.41 \cdot 13.03)$$

$$= 3.53 + 0.6515 + 0.136 = \underline{\underline{4.32}}$$

* Taylor Euler yöntemine göre daha doğru sonuçlar elde eder.

~~Stack~~ Kodu:

t=1

X=3

print t, x

for k=1 to n

$$X = X + h \cdot x^2 t + \frac{1}{2} h^2 (x^2 + 2xt \cdot x^2 t)$$

t=t+h

print t, x

next k

Matlab Kodu:

```
to = 1;  
Xo = 3;  
t = [to];  
X = [Xo];  
Xg = [6/5 - 3 * to^2];  
h = 0.05  
for i = 1:5  
    Xyeni = Xo + h * Xo^2 * to + 1/2 * h^2 * (Xo^2 + 2 * Xo * to * Xo^2 * to);  
    to = to + h;  
    Xg = [Xg 6/5 - 3 * to^2];  
    X = [X Xyeni];  
    t = [t to];  
    Xo = Xyeni;  
end.  
plot (t, X, 'r-d');  
hold on  
plot (t, X, 'k-s');
```

RUNGE-KUTTA YÖNTEMİ

Euler → 1. dereceden
Taylor → 2. dereceden
Runge-kutta → 4. dereceden

Bu klasik bir runge-kutta algoritmasıdır. iki avantajı var:

- 1) Doğru çözümlüdür. (4. dereceden Taylor'a eşdeğer.)
- 2) Türev hesaplaması gerektirmediğinden kullanımı kolaydır.

Örn: $x' = x^2 t$ $x(1) = 3$ runge-kutta yöntemi ile bulunuz. ($h = 0.05$)

$$\begin{aligned} K_1 &= F(1, 3) \\ K_1 &= x^2 t = 9 \\ K_2 &= F\left(1 + \frac{1}{2} \cdot 0.05, 3 + \frac{1}{2} \cdot 0.05 \cdot 9\right) \\ &= F(1.025, 3.225) \\ K_2 &= x^2 t = 10.66 \\ K_3 &= F\left(1 + \frac{1}{2} \cdot 0.05, 3 + \frac{1}{2} \cdot 0.05 \cdot 10.66\right) \\ &= F(1.025, 3.2665) \\ K_3 &= x^2 t = 10.93 \\ K_4 &= F(1 + 0.05, 3 + 0.05 \cdot 10.93) \\ &= F(1.05, 3.5465) \\ K_4 &= x^2 t = 13.20 \end{aligned}$$

$$X(k+1) = X(k) + \frac{1}{6}h(K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$X(2) = X(1) + \frac{1}{6}h(K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$X(2) = 3 + \frac{1}{6} \cdot 0.05 (9 + 21.32 + 21.86 + 13.20)$$

$$= \underline{\underline{3.544}}$$

Özde Kodu:

t=1

x=3

print t, x

for k=1 to n

$$K_1 = tx^2$$

$$K_2 = (t + \frac{1}{2}h) (x + \frac{1}{2}h \cdot K_1)^2$$

$$K_3 = (t + \frac{1}{2}h) (x + \frac{1}{2}h \cdot K_2)^2$$

$$K_4 = (t + h) \cdot (x + h \cdot K_3)^2$$

$$X = X + \frac{1}{6} \cdot h (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$t = t + h$$

print t, x

next k

Matlab Kodu:

to=1;

Xo=3;

t=[to];

X=[Xo];

Xg=[6/5-3*to^2];

h=0.05;

for i=1:5

$$K_1 = to * Xo^2;$$

$$K_2 = (to + \frac{1}{2} * h) \cdot (Xo + \frac{1}{2} * h * K_1)^2$$

$$K_3 = (to + \frac{1}{2} * h) \cdot (Xo + \frac{1}{2} * h * K_2)^2$$

$$K_4 = (to + h) \cdot (Xo + h * K_3)^2$$

$$Xyeni = Xo + \frac{1}{6} * h * (K_1 + 2 * K_2 + 2 * K_3 + K_4)$$

$$to = to + h;$$

Xg=[Xg 6/5-3*to^2];

X=[X Xyeni];

t=[t to];

Xo=Xyeni;

end
plot(t, X, 'r-d');

hold on
plot(t, Xg, 'k-s');

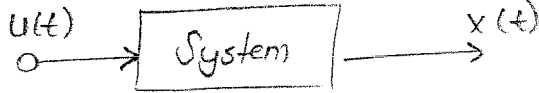
* Runge-kutta yöntemi; euler, taylor yöntemlerine göre daha iyi sonuç verir. Çünkü gerçek çözüme yakın sonuç runge-kutta ile elde edilir.

YÜKSEK DERECEDEN SİSTEMLER

* Herhangi bir diferansiyel denklemler toplamlarını birinci dereceden denklemler kümesine eşdeğer hale getirmek mümkündür.

* $X' = F(t, X, Y)$
 $Y' = G(t, X, Y)$
 $X(t_0) = X_0$
 $Y(t_0) = Y_0$ } Daha önce anlatıldığı gibi X değişkenini K_1, K_2, K_3 ve K_4 değerleriyle, Y değişkenini τ_1, τ_2, τ_3 ve τ_4 ile ilişkilendirilerek Runge-kutta yöntemini uygulamak basittir.

Örnek:



$$X'' + 3XX' = U(t)$$

$$U(t) = t \quad t \geq 0$$

$$X(0) = 2;$$

$$X'(0) = 1;$$

Euler yöntemini uygulayınız.

Çözüm: $y(t) = X'(t)$

$$y' + 3xy = t$$

$$x' = y$$

$$x(0) = 2;$$

$$y(0) = 1;$$

$$y' = t - 3xy$$

$$x' = y$$

$$x(0) = 2$$

$$y(0) = 1$$

$$t_{k+1} = t_k + h$$

$$X'(k+1) = X(k) + h \cdot F(t, x) = X(k) + h \cdot y(k)$$

$$Y(k+1) = Y(k) + h \cdot F(t, y) = Y(k) + h \cdot (t - 3X(k)Y(k))$$

Özde Kodu:

$$t=0$$

$$x=2$$

$$y=1$$

print t, x, y

for k=1 to n

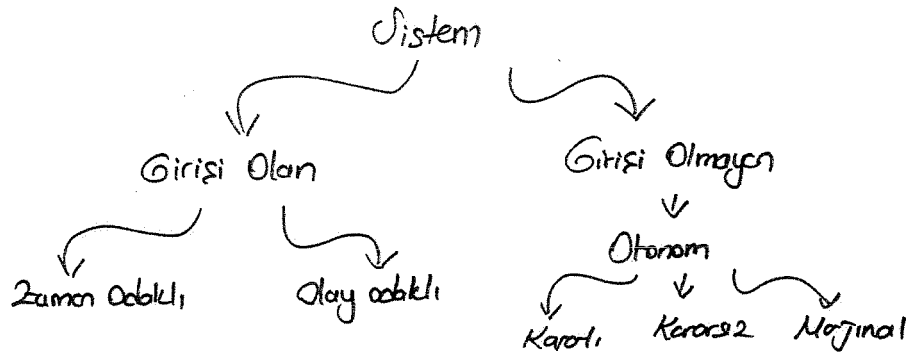
$$x = x + h \cdot y$$

$$y = y + h \cdot (t - 3xy)$$

$$t = t + h;$$

print t, x, y

next k



Otonom Sistemler: Bir sistemin, hiçbir girişinin olmaması mümkündür. Böyle sistemler dış tepkilerden bağımsız olduğu için otonom olarak adlandırılır. Otonom sistemin adımları, sistemin doğal tepkisi olarak adlandırılır.

Kararlı: Kısa bir geçiş evresinden sonra çıktı sıfıra doğru yaklaşır.

Kararsız: Sınırlama olmaksızın doğal tepki artar.

Marginal: Tepki periyodik ve sınırlıdır.

Zaman Ocuklu: $r(t) = u - t$ gibi deterministik bir zaman fonksiyonu ise zaman ocukludur.

Olay Ocuklu: $r(t)$ aşağıdaki şekilde rastgele bir işlem gibi stokastik olarak tanımlanırsa model olay ocukludur.

$$r(t) = \begin{cases} 1 & , \text{ olay olur} \\ 0 & , \text{ olay olmaz.} \end{cases}$$

* $x(t)$, t anındaki popülasyon büyüklüğü

$x_m \rightarrow$ sistemin desteklediği maksimum popülasyon büyüklüğü

$\frac{x(t)}{x_m} \rightarrow$ sistemin doluluk oranı

$1 - \frac{x(t)}{x_m} \rightarrow$ Büyüme için geriye kalan kullanılabilir sistem oranı.

$\frac{x(t)}{x_m}$ küçülürse; $1 - \frac{x(t)}{x_m}$ olduğu için; $1 - \frac{x(t)}{x_m} \approx 1$ olur. Denklem

Malthusian'dır. (Büyüme artar.)

$\frac{x(t)}{x_m}$ büyüklüğü kapasiteye yakınsa; $1 - \frac{x(t)}{x_m} \approx 0$ olur ve büyüme oranı düşer.

* $x(t) \rightarrow$ Av Popülasyon büyüklüğü

Av-Avcı Popülasyon büyüme oranı;

$$x' = \alpha_1 \cdot x \left(1 - \frac{y}{\beta_1}\right)$$

$$y' = \alpha_2 \cdot y \cdot \left(-1 + \frac{x}{\beta_2}\right)$$

$y(t) \rightarrow$ Avcı popülasyon büyüklüğü

\rightarrow Lotka - Volterra denklemi

Bu denklem doğrusal olmadığı için bilinen analitik bir adımları yoktur. Önce anlattığımız sayısal teknikler kullanılır.

Sözde Kod:

```
read t, x, y
print t, x, y
for k=1 to n
     $X_1 = X(1 + h\alpha_1 - h\alpha_1 Y / \beta_1)$ 
     $Y_1 = Y(1 - h\alpha_2 + h\alpha_2 X / \beta_2)$ 
     $X = X_1$ 
     $Y = Y_1$ 
     $t = t + h$ 
    print t, x, y
next k
```

Not: $[t_0, t_n]$ aralığında ve h aralığı olduğunu düşünürsek; $n = (t_n - t_0) / h$ oldukça büyüktür. $t_0 = 0$ $t_n = 10$ $h = 0.001$ ise $n = 10000$ örnek gerekir. Fakat 50 tanesi yeterli olacaktır. Bu problem **kontrol break** ile çözülebilir. Böylece $[t_0, t_n]$ aralığında $m \times n$ hesaplama yapılır. $m = (t_n - t_0) / n \cdot h$

Sözde Kod:

```
read t, x, y
print t, x, y
for i=1 to n
    for j=1 to m
         $X_1 = X(1 + h\alpha_1 - h\alpha_1 Y / \beta_1)$ 
         $Y_1 = Y(1 - h\alpha_2 + h\alpha_2 X / \beta_2)$ 
         $X = X_1$ 
         $Y = Y_1$ 
         $t = t + h$ 
    next j
    print t, x, y
next i
```

Örnek:
$$\left. \begin{aligned} X' &= 3X \left(1 - \frac{1}{10}Y\right) \\ Y' &= 1.2Y \left(-1 + \frac{1}{25}X\right) \\ X(0) &= 10 \\ Y(0) &= 5 \end{aligned} \right\}$$

Lotka-volterra sisteminin $[0, 5]$ aralığında sayısal çözümünü veriniz. ($h = 0.001$)

Her bir aralıkta 10 örnek alırsak; $n = 10 \times 5 = 50$
 $m = (5 - 0) / 50 \times 0.001 = 100$

Toplamda; $m \times n$ döner. $100 \times 50 = 5000$ güncelleme olur.

Euler uygularsak,

$$X(k+1) = X(k) + h \cdot (\alpha_1 X - (1 - \frac{Y}{B_1}))$$

$$Y(k+1) = Y(k) + h \cdot (\alpha_2 Y - (-1 + \frac{X}{B_2}))$$

$$X(k+1) = X + h \cdot \alpha_1 X - h \alpha_1 X Y / B_1 \Rightarrow X(1 + h \alpha_1 - h \alpha_1 Y / B_1)$$

$$Y(k+1) = Y - h \alpha_2 Y + h \alpha_2 Y X / B_2 \Rightarrow Y(1 - h \alpha_2 + h \alpha_2 X / B_2)$$

Matlab Kodu: function [t,x,y] = lotka-volterra(h,x0,y0,n)

x = [x0];

y = [y0];

t=0;

for i = 1:n

for j = 1:100

x1 = x0 * (1 + h * 3 - h * 3 * y0 / 10);

y1 = y0 * (1 - h * 1.2 - h * (1.2 * x0 / 25));

x0 = x1;

y0 = y1;

x = [x; x1]

y = [y; y1]

t = t + h;

end

end

plot(x)

hold on

plot(y, 'r')

→ matlab'da yaz.

SİSTEMİN PERFORMANS ÖLGÜTLERİ

1. Gevrim Zamanı
2. Doluluk Oranı
3. Bekleme Zamanı
4. Kalite
5. Naliyet

SİSTEMLER

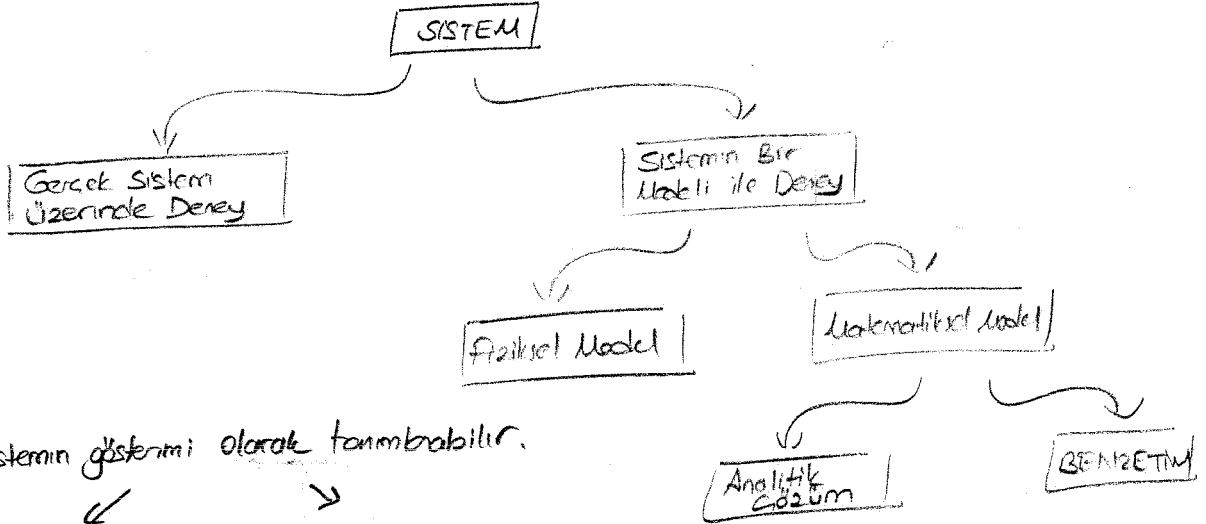
Kesikli Sistem

- * Sistem durum değişkenleri zaman içinde kesikli noktalarda değişir.
- * Banka kesikli sisteme bir örnektir. Çünkü müşteri sayısı bir müşteri geldiğinde ya da bir müşteri servisi tamamlandığında değişir.

Sürekli Sistem

- * Sistem durum değişkenleri zaman içerisinde sürekli olarak değişir.
- * Uağın hareketi sürekli sisteme örnektir. Hız ve pozisyonu sürekli olarak değişir.

SİSTEMLERİN GÖZÜMÜ



Model: Bir sistemin gösterimi olarak tanımlanabilir.

Fiziksel Model

Gerçek sisteme benzer.

Matematiksel Model

Bir sistemi göstermek için sembolik notasyonlar ve matematiksel eşitsizlikler kullanılır.

BENZETİM MODELLERİ

Statik veya Dinamik ① Statik Benzetim Modeli

- * Sistemin belirli bir anındaki gösterimidir.
- * Monte Carlo benzetim modeli bu türe uygun modellerdir.

② Dinamik Benzetim Modeli

- * Sistemin çalışma zamanına göre yapılan modellenmedir.
- * Bir banka için kurulan benzetim modeli 8 saatlik çalışma zamanı dikkate alınarak çalıştırılır.

Deterministik veya Stokastik ① Deterministik Benzetim Modeli

- * Rassal değişken içermeyen benzetim modelidir.
- * Bu benzetim modelinde verilen bir girdi seti için çıktı seti vardır.

② Stokastik Benzetim Modeli

- * Bir veya daha fazla rassal değişken içeren benzetim modelidir.
- * Banka örneğinde, varışlar arası zaman aralığı ve servis zamanı rassal değişkenlerdir.

Kesikli veya Sürekli

EXCEL

- * Excel'de rastgele sayı üretimi için =S-SAYI-URET() fonksiyonu kullanılır.
- * 0 veya 1 üretilmek isteniyorsa ; =EGER(S-SAYI-URET() <= 0.5, -0, -1)
- * Belirli bir aralıkta rastgele sayı üretmek için =RASTGELEA2ADA(a1t, -üst) metodu kullanılır.
- * Rnd 0 1() = 0 ile 1 aralığında rastgele sayı üretir.
- * Discrete Uniform (min, max) = min ile max arasında rastgele sayı üretir.

1) MADENİ PARA BENZETİMİ

- * Hilesiz bir paranın 10 defa atıldığını düşünelim. (Yazı tura gelme olasılığı eşit = 0.5)
- * Bu bir Monte Carlo benzetimidir. Çünkü bir zaman veya olay yoktur. Böyle sistemler stokastik sistemlerdir.

= EĞER (C15 <= \$C\$7; H; T) (C7 = 0.5 => H'in gelme olasılığı)

→ \$C\$7'nin anlamı ; C7 hücresinin içeriğinin alınmasıdır. Yani denklemde sürekli olarak C7'nin değeri kullanılır.

→ Frekans herbirinin kaç defa geldiğini belirlemek için kullanılır.

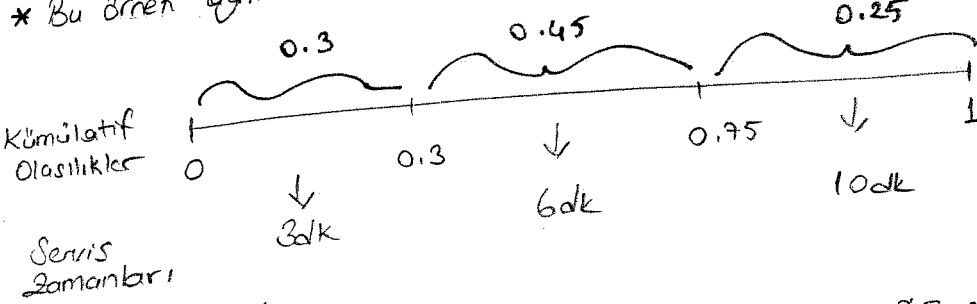
Frekansı bulmak için =EĞERSAY(\$I\$15:\$I\$24; H) kullanılır.

I15 ile I24 arasında (10 hücrede) H'leri say, aynı şekilde;

=EĞERSAY(\$I\$15:\$I\$24; T), T'leri de sayarız. Frekanslarını bulup olasılıklarını hesaplarız.

2) RASTGELE SERVİS ZAMANLARININ BENZETİMİ

- * Otomatikleştirilmiş bir telefon bilgi servisi her bir çağrıya 3, 6 ve 10 dk harcamaktadır.
- Her bir servisin çağrı oranı %30, %45 ve %25'tir. Amacımız bu servis zamanlarını EXCEL'de simüle etmektir.
- * Bu örnek aynı zamanda Monte-Carlo benzetimidir. Gözüm şöyle olmalıdır.



=DiscreteEmp (\$D\$7:\$D\$9; \$B\$7:\$B\$9) fonksiyonunda

\$D\$7:\$D\$9 → kümülatif olasılıkları içeren hücrelerin aralığı

\$B\$7:\$B\$9 → servis zamanları için istenen değerleri içeren hücrelerin aralığı

	B	C	D
	ServisTime	Probability	Cumulative Probability
7	3	0.30	0.30
8	6	0.45	0.75
9	10	0.25	1.00

Simulation Table		
	Step	Service Time
16	1	3
17	2	6
18	3	6
19	4	10
	1	1
	1	1
40	27	10

= Discrete Emp (8D87:8D89; 8B87:8B89)

Frekansları; = EĞERSAY(8C816:8C840; 3)
 = EĞERSAY(8C816:8C840; 6)
 = EĞERSAY(8C816:8C840; 10)

3) RASTGELE VARİŞ ZAMANLARININ BENZETİMİ

* Bir telefon bilgi servisine göre; telefon çağrıları varışlar arası zamanı 1,2,3,4 dakikaya sahip varışlar arası zaman ile rastgele zamanlardan oluşur. Her birinin olasılığı eşittir.

* Amaç varış zamanı ile varışlar arası zamanı nasıl üreteceğimizi belirlemektir.

* Bu, önceki varış olayı gibi sadece bir olaya sahiptir. Olayla bu örnek aynı zamanda ilk dinamik olay tabanlı örneğimizdir.

* Ayırık bir uniform dağılım ile zamanlar üretilir.

= Discrete Uniform (8C86; 8C87)

Veya = Discrete Uniform (1,4) fonksiyonu kullanılır
 low high

Bu örnek için;

= Discrete Uniform = 1 + Int (4 * Rnd()) komutu kullanılır.

	B	C
	Interarrival Times (minutes)	
6	Minimum	1
7	Maximum	4

Simulation Table		
Step	Interarrival Time	Arrival Time
1	2	0
2	1	1
3	4	5
4	4	9
5	1	10
6	3	13

= Discrete Uniform (8C86; 8C87)