

# 14.12 Oyun Teorisi

Muhamet Yıldız

Güz 2005

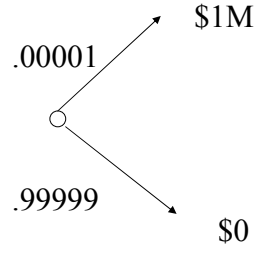
Ders 3: Oyunların Gösterimi

## **Yol haritası**

1. Kardinal temsiliyet - Beklenen deęer teorisi
2. **Ufak sınav**
3. Oyunların normal ve geniş biçimde gösterilmeleri
4. Dominantlık (Baskınlık), dominant-strateji dengesi

## Kardinal temsiliyet - tanımlar

- $Z$  = sonlu bir ödüller ya da sonuçlar kümesi
- Bir lotarya  $Z$  üzerine bir olasılık dağılımıdır.
- $P$  = tüm lotaryalar kümesi
- Bir lotarya:



## Kardinal temsiliyet

- Von Neumann-Morgenstern temsiliyeti:

$$p \succeq q \Leftrightarrow \underbrace{\sum_{z \in Z} u(z)p(z)}_{U(p)} \geq \underbrace{\sum_{z \in Z} u(z)q(z)}_{U(q)}$$

bir lotarya ( $P$ 'de)  $u$ 'nun  $p$  altındaki beklenen değeri

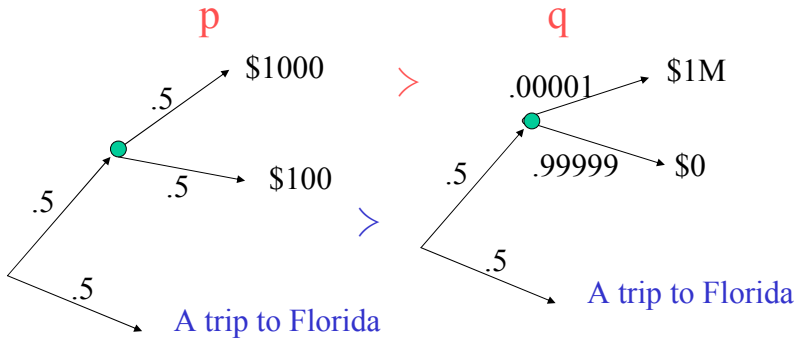
## VNM aksiyomları

**Aksiyom A1:**  $\succeq$  tam ve geçişkendir.

## VNM aksiyomları

**Aksiyom A2 (Bağımsızlık):** Herhangi  $p, q, r \in P$  için ve herhangi  $a \in (0, 1]$  için,

$$ap + (1 - a)r \succ aq + (1 - a)r \iff p \succ q.$$



## VNM aksiyomları

**Aksiyom A3 (Süreklilik):** Herhangi  $p, q, r \in P$  için, eğer  $p \succ r$  ise, öyle iki  $a, b \in (0, 1)$  vardır ki,

$$ap + (1 - a)r \succ q \succ bp + (1 - r)r \text{ sağlanır.}$$

## Teorem - VNM temsiliyeti

$P$  üzerine bir ilişki,  $\succeq$ ,  $u : Z \rightarrow \mathbb{R}$  şeklinde bir von Neumann-Morgenstern fayda fonksiyonu ile temsil edilebilir, ancak ve ancak,  $\succeq$  A1-A3'ü sağlıyorsa.

$u$  ve  $\tilde{u}$  aynı tercih ilişkisini temsil ederler, ancak ve ancak,  $\tilde{u} = au + b$  ise, bazı  $a > 0$  ve  $b \in \mathbb{R}$  için.

## Alıştırma

- Reel sayılar üzerine tanımlı ve VNM fayda fonksiyonu  $u(x) = x^2$  ile temsil edilen bir  $\succeq$  ilişkisi düşünün.

Bu ilişki VNM fayda fonksiyonu  $u^*(x) = x^{1/2}$  ile temsil edilebilir mi?

Ya  $u^*(x) = 1/x$  ile temsil edilebilir mi?

## Normal biçim gösterimi

**Tanım (Normal biçim):** Bir oyun  $G = (S_1, \dots, S_n; u_1, \dots, u_n)$  şeklinde bir listedir, öyle ki, her  $i \in N = \{1, \dots, n\}$  için,





$S_i$  oyuncu  $i$  için mevcut tüm stratejilerin kümesidir,

$u_i : S_1 \times \dots \times S_n \rightarrow \mathbb{R}$  oyuncu  $i$ 'nin von Neumann-Morgenstern fayda fonksiyonudur.

**Varsayım:**  $G$  ortak bilgidir.

**Tanım:** Bir  $i$  oyuncusu rasyoneldir ancak ve ancak inanışları veriliyken  $u_i$ 'nin beklenen değerinin maksimize ediyorsa.

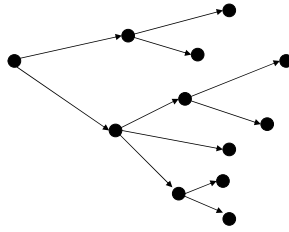
## Tavuk

	
	
$(-1,-1)$	$(1,0)$
$(0,1)$	$(1/2,1/2)$

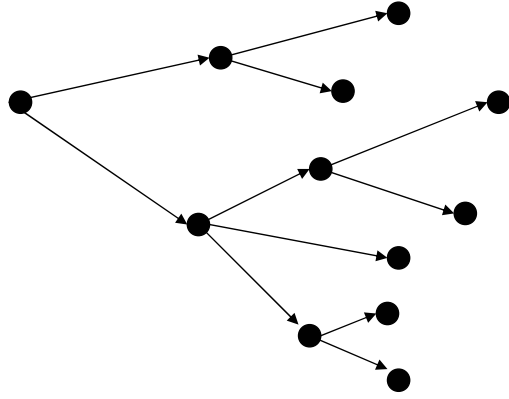
## Extansif/geniş biçim gösterimi

**Tanım:** Bir *oyun ağacı* karar noktaları ve bu noktaları birleştiren yönlü kenarlar kümesidir, öyle ki,

1. bir ilk nokta vardır, bu noktaya gelen bir kenar yoktur;
2. diğer tüm noktalar için, tek bir gelen kenar vardır;
3. herhangi iki nokta için, bu iki noktayı birleştiren tek bir yol vardır.



## Bir Ağaç



## Extansif/geniş biçim - tanım

**Tanım:** Bir *oyun*

- bir oyuncular kümesini
- bir oyun ağacını
- ağacın her noktasının (son noktalar hariç) bir oyuncuya dağılımını
- bir bilgi yapısını
- tüm son noktalarda her oyuncunun kazancını

içerir.

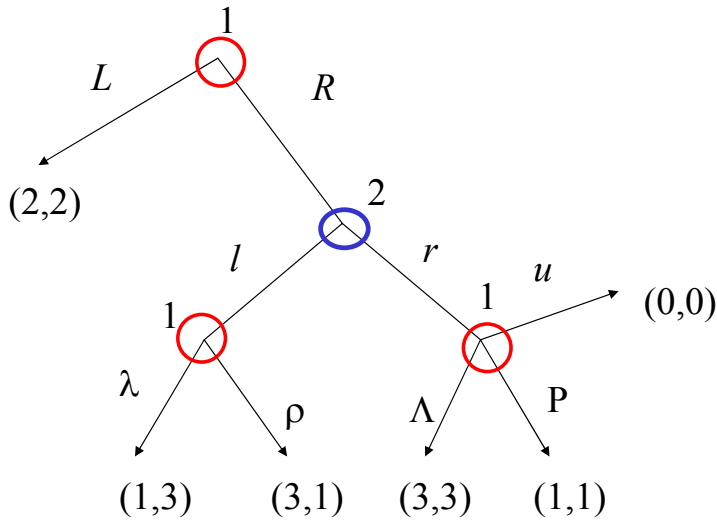
## Bilgi kümesi

Bir **bilgi kümesi**, bir noktalar kümesidir, öyle ki,

1. tüm bu noktalarda aynı oyuncu,  $i$ , oynar;
2. tüm bu noktalarda aynı hamleler mevcuttur.

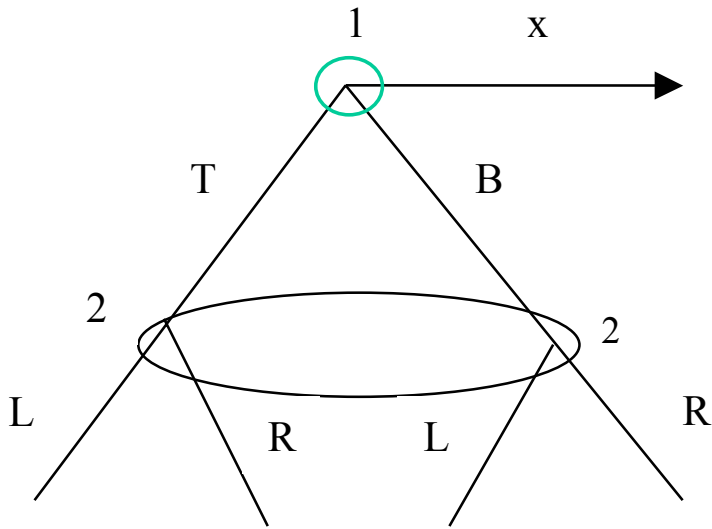
Bir **bilgi yapısı** oyun ağacındaki her bir noktanın (ilk ve son noktalar hariç) bir bilgi kümesine dağılımıdır.

## Bir oyun

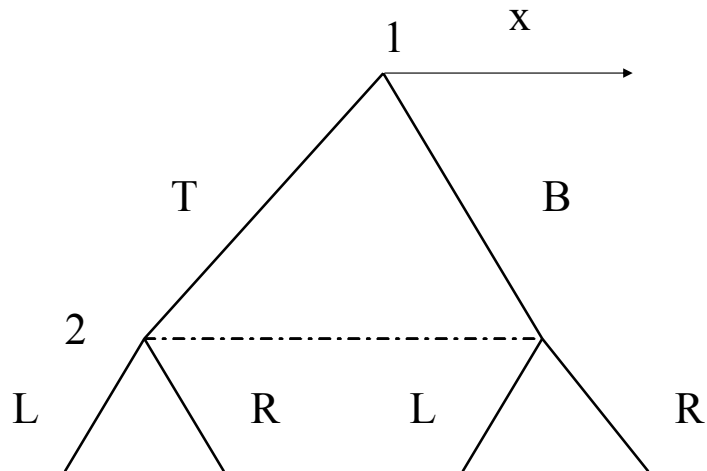




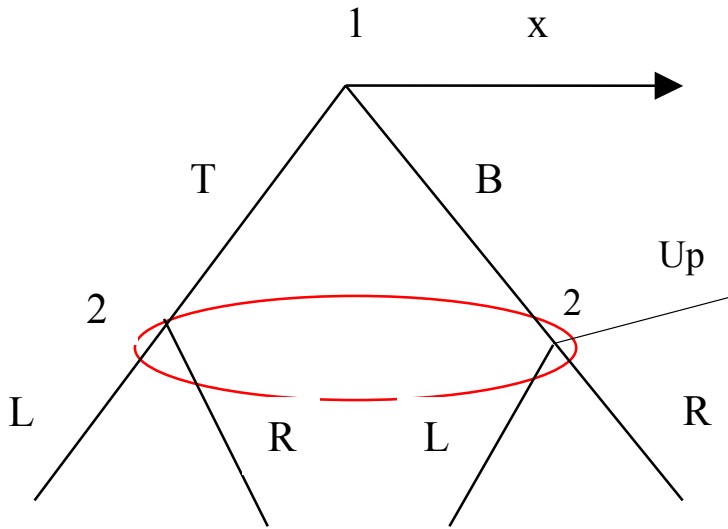
Bir başka oyun



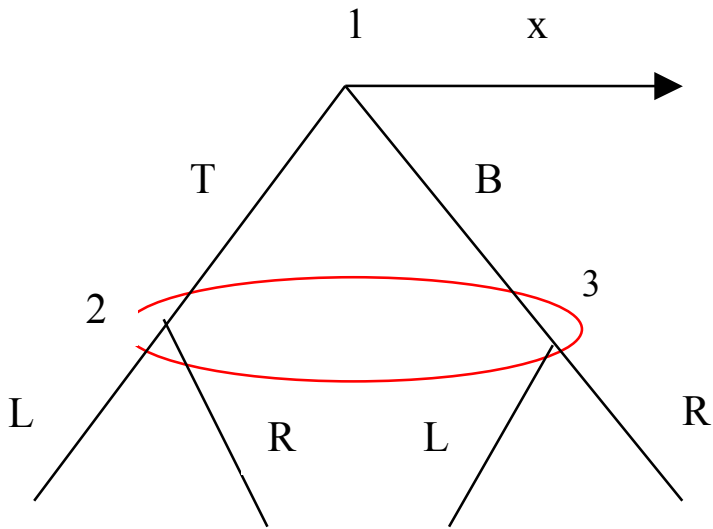
Aynı oyun



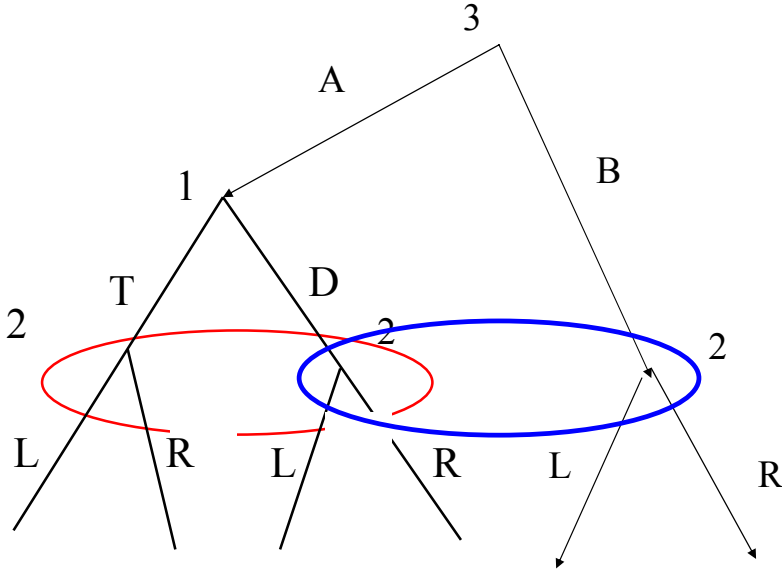
Sorun ne?



Sorun ne?



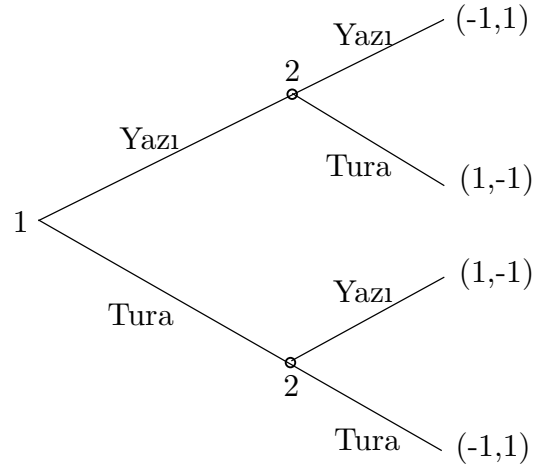
Sorun ne?



### Strateji

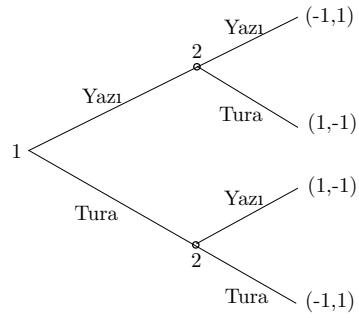
Bir oyuncu için bir **strateji**, oynayacağı her bir bilgi kümesinde (bu stratejiye göre ulaşılmayacak bilgi kümelerinde dahi) hangi eylemi seçeceğini belirten bir **eksiksiz arızı** (meydana gelebilecek olaylara bağlı) **plandır**.

Kusursuz bilgili yazı-tura eşleştirme oyunu

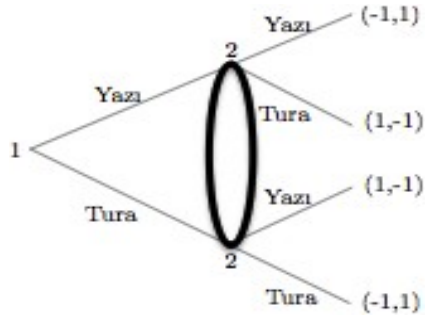


Kusursuz bilgili yazı-tura eşleştirme oyunu

	YY	YT	TY	TT
Yazı	-1,1	-1,1	1,-1	1,-1
Tura	1,-1	-1,1	1,-1	-1,1

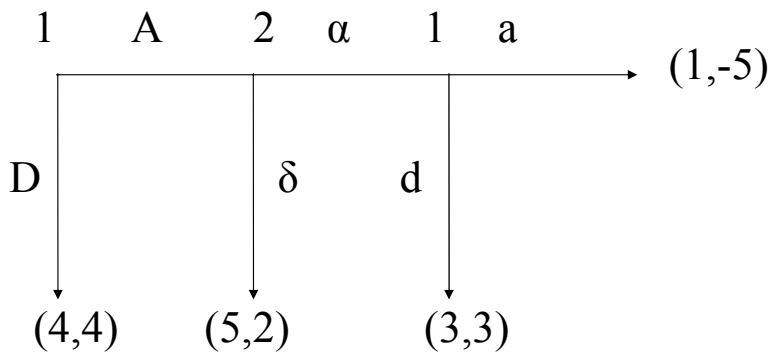


Kusurlu bilgili yazı-tura eşleştirme oyunu

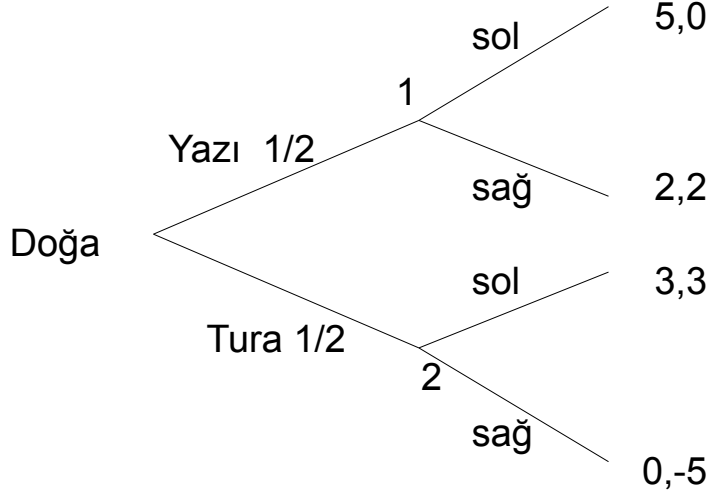


$1/2$	Yazı	Tura
Yazı	-1,1	1,-1
Tura	1,-1	-1,1

Bir oyun



## Doğalı bir oyun



## Karma Strateji

**Tanım:** Bir oyuncu için **karma strateji** kendi stratejileri üzerine olan bir olasılık dağılımıdır.

Saf stratejiler:  $S_i = \{s_{i1}, s_{i2}, \dots, s_{ik}\}$

Bir karma strateji:  $\sigma_i : S \rightarrow [0, 1]$  öyle ki

$$\sigma_i(s_{i1}) + \sigma_i(s_{i2}) + \dots + \sigma_i(s_{ik}) = 1.$$

Eğer diğer oyuncular  $s_{-i} = (s_1, \dots, s_{i-1}, s_{i+1}, \dots, s_n)$  oynarsa, o zaman  $\sigma_i$  oynamaktan gelen beklenen fayda

$$\sigma_i(s_{i1})u_i(s_{i1}, s_{-i}) + \sigma_i(s_{i2})u_i(s_{i2}, s_{-i}) + \dots + \sigma_i(s_{ik})u_i(s_{ik}, s_{-i})$$

dır.

## Nasıl oynamalı?

### Dominantlık

$$s_{-i} = (s_1, \dots, s_{i-1}, s_{i+1}, \dots, s_n)$$

**Tanım:** Bir  $s_i^*$  stratejisi  $s_i$  stratejisinin **kesin domine eder (baskındır)**

ancak ve ancak

$$u_i(s_i^*, s_{-i}) > u_i(s_i, s_{-i}), \forall s_{-i} \in S_{-i}.$$

Bir karma strateji  $\sigma_i$ ,  $s_i$  stratejisini **kesin domine eder (baskındır)**

ancak ve ancak,

$$\sigma_i(s_{i1})u_i(s_{i1}, s_{-i}) + \sigma_i(s_{i2})u_i(s_{i2}, s_{-i}) + \dots + \sigma_i(s_{ik})u_i(s_{ik}, s_{-i}) > u_i(s_i, s_{-i}), \forall s_{-i} \in S_{-i}.$$

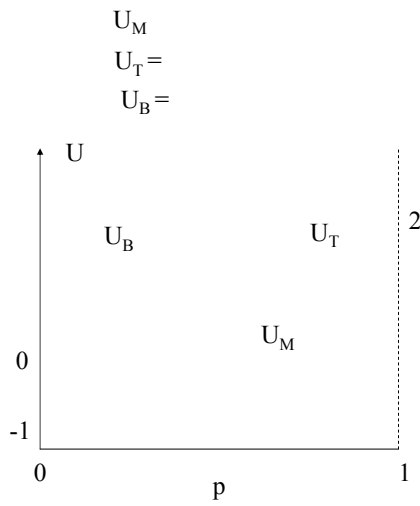
**Rasyonel bir oyuncu asla kesin domine edilen bir stratejiyi oynamaz.**

## Tutuklular İkilemi

$1/2$	itiraf et	itiraf etme
itiraf et	-5,-5	0,-6
itiraf etme	-6,0	-1,-1

## Bir oyun

	L	R
T	(2,0)	(-1,1)
M	(0,10)	(0,0)
B	(-1,-6)	(2,0)
	$p$	$1-p$





## Zayıf Dominantlık

**Tanım:** Bir  $s_i^*$  stratejisi  $s_i$  stratejisini **zayıf domine eder** ancak ve ancak

$$u_i(s_i^*, s_{-i}) \geq u_i(s_i, s_{-i}), \forall s_{-i} \in S_{-i}$$

ve en az bir eşitsizlik kesindir. Bir karma strateji  $\sigma_i^*$ ,  $s_i$  stratejisini **zayıf domine eder** ancak ve ancak,

$$\sigma_i(s_{i1})u_i(s_{i1}, s_{-i}) + \sigma_i(s_{i2})u_i(s_{i2}, s_{-i}) + \dots + \sigma_i(s_{ik})u_i(s_{ik}, s_{-i}) \geq u_i(s_i, s_{-i}), \forall s_{-i} \in S_{-i}.$$

ve en az bir eşitsizlik kesindir.

Eğer bir oyuncu rasyonelse ve ihtiyathysa (yani, diğer oyuncunun her stratejisine pozitif olasılık atar), o zaman asla zayıf domine edilen bir strateji oynamaz

## Dominant Strateji dengesi

**Tanım:** Bir  $s_i^*$  stratejisi  $i$  oyuncusu için bir **dominant stratejidir** ancak ve ancak  $s_i^*$   $i$  oyuncusunun diğer tüm stratejilerini zayıf domine ediyorsa.

**Tanım:** Bir strateji vektörü,  $s^*$ , bir **dominant strateji dengesidir**, ancak ve ancak,  $s_i^*$  her  $i$  oyuncusu için bir dominant stratejidir.

Bir dominant strateji dengesi varsa, oynanacaktır, ancak ve ancak oyuncular ...

## Tutuklular İkilemi

1/2	itiraf et	itiraf etme
itiraf et	-5,-5	0,-6
itiraf etme	-6,0	-1,-1

## İkinci-fiyat ihalesi

- $N = \{1, 2\}$  alıcılar kümesidir;
- $i$  oyuncusu için evin değeri  $v_i$ 'dir;
- Her oyuncu  $i$  eş zamanlı olarak  $b_i$  teklif eder;
- $b_{i^*} = \max b_i$  teklifini veren  $i^*$  evi alır ve ikinci en yüksek teklifi,  $p = \max_{j \neq i} b_j$ , öder.

### Bir oyun

	L	R
T	(2,0)	(-1,1)
M	(0,10)	(0,0)
B	(-1,-6)	(2,0)

$p$        $1-p$