

# 게임 이론

# Games

- 최소 2명 이상의 player
- 여러 player들은 action set이 다 같이 주어진다.
- 모든 player들은 다 이성적이다.(각 player들은 자신만의 효용함 수가 존재한다.
- utility를 최대화하기위해 그것을 목적으로 선택을 한다.
- 모든 player들은 자신과 함께 게임하고 있는 player가 이성적이라는 것을 안다.
- Ex) 체스, 부르마블, 핵무기 개발을 위해 나라 간 경쟁하는 모습, 투표 등

# 죄수의 딜레마

		$P_2$ 's action	
		Silent	Implicate
$P_1$ 's action	Silent	$(-1, -1)$	$(-5, 0)$
	Implicate	$(0, -5)$	$(-3, -3)$

- 최선의 선택 : 둘 다 Silent
- 각 player 입장 : 둘다 밀고 상대방이 어떤 action을 하든지 간에 내가 취하는 최고의 action을 dominant한 policy 혹은 strategy라고 함.

공공을 생각하기 이전에 자신의 이익을 먼저 생각함으로써 사회 전체의 효용이 떨어지는 상황 (공공의 비극)

# Normal Form

- $N$  : 참여자의 수
- $A$  : action set ( $A_1 \dots A_n$  의 곱집합)
- $U$  : 효용함수(utility function)  $u_i(a)$ :

# 죄수의 딜레마 normal form

## Games in normal form defined by $(N, A, u)$

- ▶  $N = 2$ : # players
- ▶  $A = A_1 \times \cdots \times A_N = \{S, I\} \times \{S, I\}$ : a set of actions
- ▶  $u: A \rightarrow \mathbb{R}^N$ : utility function

$$\begin{aligned} u(a) &= \begin{bmatrix} -1 \\ -1 \end{bmatrix} & \text{if } a = (S, S) \\ &= \begin{bmatrix} -5 \\ 0 \end{bmatrix} & \text{if } a = (S, I) \\ &= \begin{bmatrix} 0 \\ -5 \end{bmatrix} & \text{if } a = (I, S) \\ &= \begin{bmatrix} -3 \\ -3 \end{bmatrix} & \text{if } a = (I, I) \end{aligned}$$

	Silent	Implicate
Silent	$-1, -1$	$-5, 0$
Implicate	$0, -5$	$-3, -3$

# Zero-sum game

- 어떤 사람이 1이라는 utility를 얻으면 반드시 다른 누군가는 1을 잃어야 한다.

## ▶ Game where no wealth is created or destroyed

- ▶ The two-player game (i.e.  $N = 2$ ) is zero-sum if

$$u_1(a) = -u_2(a), \quad \forall a \in A$$

- ▶ Player 1 is trying to maximize  $u_1(a)$  and player 2 is trying to maximize  $u_2(a) = -u_1(a)$  (i.e. minimize  $u_1(a)$ )
- ▶ e.g. rock-paper-scissors

	R	P	S
R	0,0	-1,1	1,-1
P	1,-1	0,0	-1,1
S	-1,1	1,-1	0,0

- ▶ e.g. Prisoner's Dilemma is NOT!

Player1이 utility를 최대화 =  
Player2는 utility를 최소화  
모든 action의 utility합은 0

# Pure and Mixed Strategies

- 전략 :  $s_i$ ,  $i$ 가 취할 수 있는 action에 대한 확률분포
- Player  $i$ 가  $u_i(s)$ 를 선택할 확률
- Strategy profile :  $s_1 \sim s_N$ 을 아우르는 정의
- Support : 확률의 값이 0보다 큰 영역
- Pure strategy : 모든 player들이 똑같은 전략을 쓰는 경우(=  $s_i$ 가 시간에 따라 변하지 않고 고정돼 있는 경우)
- Mixed strategy :  $s_i$ 를 따라서만 선택하는 것이 아니라, 가끔 그 것을 벗어나는 무작위성을 같이 가지고 얘기하는 경우

# Nash Equilibrium

- Best response : 나를 제외한 모든 다른 player들의 전략이 주어졌을 때 내가 취할 수 있는 전략 중 최선의 전략
- Nash equilibrium : 모든 player들의 전략이 그 player를 제외한 나머지 전략이 주어졌을 때 최선의 전략이다.
  - 즉, best response가 첫 번째 player부터 모든 N번째 player까지 다 best response로만 이루어진 전략 profile.
  - 나도 최선을 다하고, 남도 최선을 다함. 어떠한 전략을 조금이라도 바꾸면 나는 더 이상 얻는 것이 없고 잃는 것만 있는 경우.



# Two-player zero-sum game

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{ccc}
 & \text{R} & \text{P} & \text{S} \\
 \text{R} & (0,0) & (-1,1) & (1,-1) \\
 \text{P} & (1,-1) & (0,0) & (-1,1) \\
 \text{S} & (-1,1) & (1,-1) & (0,0)
 \end{array}
 \Rightarrow
 \begin{pmatrix}
 0 & -1 & 1 \\
 1 & 0 & -1 \\
 -1 & 1 & 0
 \end{pmatrix}
 \end{array}$$

Player 1의 입장에서 봄  
(Player 2의 입장 : -붙임)

· Let's generalize

$$\begin{pmatrix}
 x_{11} & \cdots & x_{1n} \\
 \vdots & \ddots & \vdots \\
 x_{m1} & \cdots & x_{mn}
 \end{pmatrix}$$

각 행 : Player1이 취할 수 있는 action(m번째 action을 취했다.)

각 열 : Player2가 취할 수 있는 action(n번째 action을 취했다.)

값 : player1의 utility

# Pure Maxmin Strategies

## The maxmin strategy for player 1

- ▶ Sees what her worst outcome for each row, and then selects the row where her worst outcome is the best
- ▶  $v_i^1 = \min\{x_{i1}, \dots, x_{in}\}$  is the worst payoff that P1 selects the action  $i$
- ▶ The maxmin strategy for P1 is to choose  $v^1 = \max\{v_i^1, \dots, v_m^1\}$

Let's generalize

$$\begin{pmatrix} x_{11} & \cdots & x_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{m1} & \cdots & x_{mn} \end{pmatrix}$$

Player1가 첫번째 행을 선택한다고 하자. Player2가 가장 최선의 선택을 한다는 것을 알고 있다.(utility값이 가장 낮은 열)

Player1 입장에서 최선의 action은 각 행마다 최소값(내가 i번째 action을 취했을 때 palyer2가 최선의 action을 취한 상황)을 얻는다.

각 행의 최솟값(첫번째 행, 두번째 행, 세번째 행 ...)을 다 구하고, 그 값들 중에 최대값을 선택해라.

# Pure Minmax Strategies

## Similarly, the minmax strategy for player 2

- ▶ Looks for the largest entry in each column and then chooses the column to minimize the largest entry
- ▶  $v_j^2 = \max\{x_{1j}, \dots, x_{mj}\}$  is the worst payoff for P2 with action  $j$
- ▶ The minmax strategy for P2 is to choose  $v^2 = \min\{v_1^2, \dots, v_m^2\}$

Let's generalize 
$$\begin{pmatrix} x_{11} & \cdots & x_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ x_{m1} & \cdots & x_{mn} \end{pmatrix}$$

Player2 입장에서 보면 Player1가 가장 최선의 선택을 한다는 것을 알고 있다.(utility값이 가장 큰 행)  
Player2 입장에서 최선의 action은 각 열마다 최대값(내가 i번째 action을 취했을 때 player1가 최선의 action을 취한 상황)을 얻는다.

각 행의 최대값(첫번째 열, 두번째 열, 세번째 열 ...)을 다 구하고, 그 값들 중에 최소값을 선택해라.

# Example(2 zero-sum game)

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 & 1 \\ 4 & -3 & 2 \\ 1 & -2 & -2 \end{pmatrix}$$

Player1

첫번째 행 : 0

두번째 행 : -3

세번째 행 : -2

첫번째 행 선택

(a1)

Player2

첫번째 열 : 4

두번째 열 : 0

세번째 열 : 2

두번째 열 선택

(b2)

Player1이 선택한 value = 0, Player2가 선택한 value = 0

P1 입장 : P2가 뭘 하든지 간에 내가 첫번째 행만 선택하면 적어도  $v$ 을 얻을 수 있다.

P2 입장 : P1이 뭘 하든지 간에 내가 두번째 열만 선택하면 적어도  $-v$ 를 얻을 수 있다.

**$(a_i, b_j)$  is a maxmin solution to a zero-sum game iff**



**$(a_i, b_j)$  is a Nash equilibrium**

# Multi-player games

- 협동, 경쟁 존재
- Player들 사이에 협력 혹은 합종연횡이 허락이 되지 않는다면 Nash equilibrium는 명백히 찾을 수 없다.
- Non-zero sum game

# Stag Hunt

- 두 명의 사냥꾼은 사슴을 잡든지 아니면 수토끼를 잡든지 선택.
- 사슴은 두 명이 모두 선택해야만 얻을 수 있다.
- 수토끼는 한 명이 선택하면 그 사람이 잡을 수 있다.

		$P_2$ 's action			
		Stag	Hare		
$P_1$ 's action	Stag	$\begin{pmatrix} a, a & c, b \end{pmatrix}$		$\begin{pmatrix} \text{Stag} & \text{Hare} \\ \text{Stag} & \begin{pmatrix} 2, 2 & 0, 1 \end{pmatrix} \\ \text{Hare} & \begin{pmatrix} 1, 0 & 1, 1 \end{pmatrix} \end{pmatrix}$	
	Hare	$\begin{pmatrix} b, c & d, d \end{pmatrix}$			
Generic symmetric stag hunt				Stag hunt example	

# Battle of the Sexes

- 남편 : 풋볼 게임 보는 것 원함
- 부인 : 발레 보는 것을 원함

		Wife	
		Ballet	Football
Husband	Ballet	$(2,3)$	$(0,0)$
	Football	$(0,0)$	$(3,2)$

or

		Wife	
		Ballet	Football
Husband	Ballet	$(2,3)$	$(0,0)$
	Football	$(1,1)$	$(3,2)$

# Game of Chicken

	Straight	Chicken		Straight	Chicken
Straight	Crash, Crash	Win, Loss	Straight	-10, -10	1, -1
Chicken	Loss, Win	Tie, Tie	Chicken	-1, 1	0, 0

Anti-coordinate game(서로 다른 전략을 취해야만 서로 이득이 되는 경우)

둘 다 Straight를 선택하면 둘 다 망함.

둘 중 한명이 양보하면 약간의 damage는 있지만 큰 damage는 없음