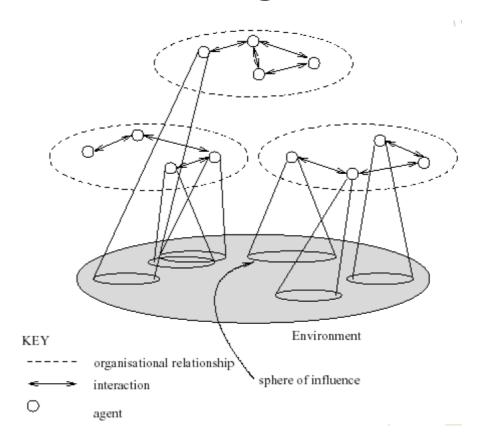
CPT302 W6 Multiagent Interactions



一个多代理系统包含许多代理:

- 它们通过交流 interact
- 可以在环境中执行活动
- 有不同的"势力范围 (spheres of influence)" (这些区域可能重合 (coincide)) 注: spheres of influence 即这些代理的感知范围,上图环境中实线的圈
- 通过其他 (organizational) relationships 联系起来

注: 上图虚线的圈构成一个组织, 代理在其中交互

Utilities and preferences

Self-interested agents: 每个 agent 对世界状态都有自己的preferences and desires (偏好和心愿) (non-cooperative game theory, 非合作博弈论)

Modelling preferences

Outcomes (states of the world):

$$\Omega = \{W_1, W_2, \ldots\}$$

Utility function:

$$u_i:\Omega o R ext{ (real numbers)}$$

Preference Ordering

使用 utility function 导致 outcomes 存在优先顺序:

• Preference over w

$$u_i(w) \geq u_i\left(w'
ight) \Leftrightarrow w \succeq w'$$

• Strict preference over w

$$u_i(w) > u_i\left(w'
ight) \Leftrightarrow w \succ w'$$

utility function 将世界状态映射为数字,数字越大,说明 agent 越偏向该世界状态。

注:上面的 \succ 与之前 behavior 之前的抑制完全不同;之前 b1 \prec b2 意为 b1 抑制 b2;现在 $w \succ w'$ 说明 w 更受偏向。

Multiagent Encounter

现在我把 interaction 看作一场游戏: 世界的状态可以被看作是一场游戏的结果

- 假设我们只有两个 agent (玩家) Ag={i,j}
- 最终结果 Ω 取决于每个代理选择的行动的组合
- State transformer function:

$$au: \underbrace{Ac}_{ ext{agent i's action}} imes \underbrace{Ac}_{ ext{agent } j' ext{ s action}} o \Omega$$

Normal-form game (or strategic-form game)

游戏中的交互通常表示为元组 (N, A, u), 其中:

- N是(有限的)玩家的集合
- $A = A_1 imes A_2 imes \ldots imes A_n$, 其中 A_i 代表玩家 i 所能使用的一系列行动
- $U = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ 是 每个玩家的 utility function

Payoff matrix

	i: C	i: D
j: C	1 , 1	1, 4
j: D	4,4	4, 1

上表代表有两个玩家 i 和 j,它们分别有两个可采取的行动 (或策略) C 和 D。每个策略被 utility function 转换为数字显示在表格中。

现在我们面临一些问题:作为一个 rational agent (理性代理),我们希望最大化我们的 expected payoff (single-agent point of view)。然而,这在大多数情况下是不可行的,因为个人最佳策略取决于他人的选择 (multi-agent point of view)

Solution Concepts

Best response: 给定玩家 j 的策略 s_j ,玩家 i 对 s_j 的最佳对策是使玩家 i 收益最高的策略 s_i

	i: C	i: D
j: C	1 , 1	1, 4
<i>j</i> : D	4,4	4, 1

如上图所示,如果j采取C,那么i的 best response 是D(因为i的收益为4);如果j采取D,那么i的 best response 是C。

Dominant Strategy

主导策略就是:对于玩家i来说,不管另一个玩家j选择什么策略,i的策略都可以至少和策略 s_i^* 一样好。那么 s_i^* 就是 dominant strategy。

如果 s_i^* 是对玩家 j 所有策略的最佳对策,则 s_i^* 是主导的。

	i: C	i: D
j: C	1,4	1, 1
<i>j</i> : D	4,1	4, 4

如上图,玩家 j 有一个 dominant strategy D, j 只要选 D 就可以收益最大化;另一个策略 C (dominated strategy) 可以从表格中移除。玩家 i 没有主导策略。

Pareto Optimality

帕累托最优性(或帕累托效率):如果没有其他结果使一个代理变得更好而不使另一个代理变得更糟,则这个结果被称为 Pareto optimal(或 Pareto efficient)。

Agent 2 Agent 1	С	D
C	3, 3	0, 5
D	5, 0	1, 1

上图中(C,C),(D,C)和(C,D)达到了pareto optimal。

例如(C,C),它的右边和下面,都会导致一个值变大和另一个值变小;而右下角则是两个值都变小,这是 pareto optimal。又比如(D,C),它的上面,右面,和右上方,都会导致一个变小,另一个变大。

而(D,D),它的左上有另一个可以使得值变大,但不使另一个值变小的结果,因此它不是pareto optimal。

Nash Equilibrium

Nash equilibrium for pure strategies

两个策略 S1 和 S2 处于纳什均衡,如果:

- 1. 代理 i 采取 s1, 而代理 j 不能得到比采取 s2 更好的结果
- 2. 并且,代理 j 采取 s2,而代理 i 不能得到比采取 s1 更好的结果

因此这两个主体都没有任何偏离纳什均衡的动机,纳什均衡代表了 self-interested agents 所玩游戏的"理性"结果。

不幸的是,并非每个交互场景都有纳什均衡,而一些交互情景具有多个纳什均衡。

夫妻俩想一起看电影,妻子更喜欢 FilmA,丈夫更喜欢 FilmB。

	<i>husband:</i> FilmA	husband: FilmB
wife: FilmA	2, 1	0, 0
wife: FilmB	0, 0	1, 2

上图中(A, A)和(B, B)处于纳什均衡。

在 payoff matrix 中找到纯策略纳什均衡的简单方法: 取第一个数字是这一列的最大值的单元格, 然后检查第二个数字是否是这一行的最大值。

Social Welfare

Outcome ω 的 social welfare 是每个代理从 ω 获得的 utilities 之和:

$$\sum_{i\in Aq}u_i(\omega)$$

可以把它想象成"系统中的货币总量"。

Social welfare 将所有 agent 看作整体来考虑得失。

Example

The Prisoner's Dilemma

囚徒困境:两个人被共同指控犯罪并被关押在单独的牢房中,无法见面或交流。他们被告知:

- 如果一个人招供而另一个人不招供 (confess), 供认者将被释放, 另一个将被监禁十年;
- 如果两人都招供,那么每个人都将被监禁五年;
- 两个囚犯都知道,如果他们都不招供,那么他们每个人都将被监禁一年。

	Player 2 confesses	Player 2 does not confess
Player 1 confesses	(5,5)	(0,10)
Player 1 does not confess	(10,0)	(1,1)

注:上面的数字是刑期,所以是越小收益越大。

	Player 2 confesses	Player 2 does not confess
Player 1 confesses	(5,5) <u>NASH</u>	(0,10) <u>PARETO</u>
Player 1 does not confess	(10,0) <u>PARETO</u>	(1,1) PARETO

注:这里存在 dominant strategy。招供的获刑区间在 0-5,而不招供的区间在 1-10,显然招供更好。因此 dominant strategy 是招供。