


## 第七课：子博弈完美纳什均衡

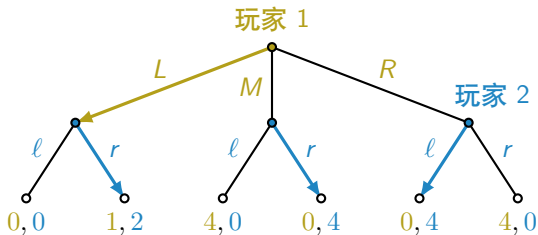
数字经济系



- ① 信息集
- ② 子博弈完美纳什均衡
- ③ 介绍人游戏
- ④ 设备租赁游戏
- ⑤ 致谢

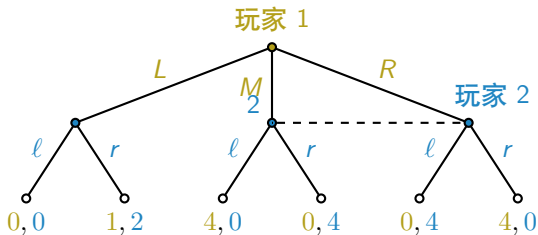
# 信息集 (Information set)

- 玩家 2 决策时知道玩家 1 选择的是  $L$ 、 $M$  还是  $R$



# 信息集

- 如何表示玩家 2 不能区分玩家 1 选择了  $M$  还是  $R$ ? (可以区分出  $L$ )



# 信息集

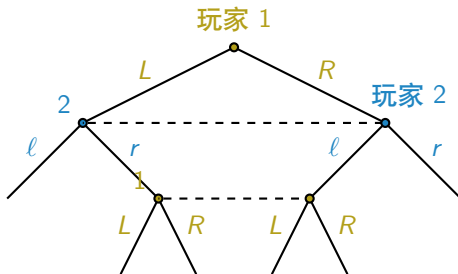
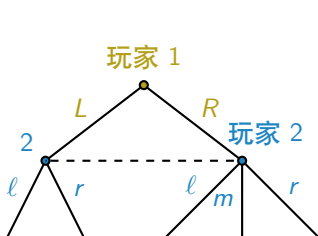
## 信息集

玩家  $i$  的一个信息集是其不能区分的节点的集合。这些信息集是玩家  $i$  决策节点集合的一个划分 (Partition)。

- 如果一个信息集只包含一个节点，那么玩家行动时就知道自己在这个节点
- 如果一个信息集包含多个节点，那么玩家行动时不知道自己具体在哪个节点

# 信息集

- 同一个信息集中的节点，必须满足  $A_i(x) = A_i(x')$  (如果位于同一信息集的节点的行为集不同，就能判断在哪个节点了)
- 拥有完美记忆 (Perfect recall)，即记得自己以前的行为 (当玩家 1 第二次决策时，可以通过回顾自己第一次的选择来判断在哪一个节点。老了，组织内的每一个人都知道其他人以前的选择)



# 信息集

## 完美信息博弈 (Games of perfect information)

博弈树里的所有信息集都只包含一个节点，并且结果没有随机性。

## 不完美信息博弈 (Games of imperfect information)

不是完美信息博弈的博弈。

- 任何同时博弈都是不完美信息博弈

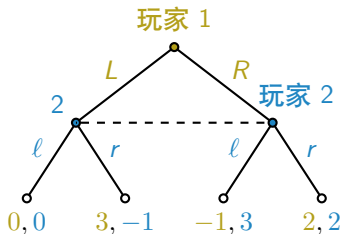
## 纯策略

玩家  $i$  的一个纯策略是一个完整的行动方案，它规定了玩家  $i$  将在每一个信息集中采取什么行为<sup>1</sup>。

<sup>1</sup>混合策略仍是纯策略的一个概率分布，属于事前策略（先随机选择后遵循），无法表示在某些节点上的随机行为。而一个行为策略（Behavioral strategy）为每一个信息集确定了一个独立随机分布。但在完美记忆下，这两类策略等价。

## 例子一

- 由于玩家 2 不能区分玩家 1 的行为，所以两个决策节点位于同一信息集
- 玩家 2 的行动方案是在两个节点都选择  $\ell$  或者  $r$
- $BR_2 = \ell$

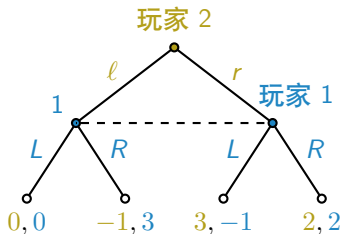


		玩家 2	
		$\ell$	$r$
玩家 1	L	<u>0</u> , <u>0</u>	<u>3</u> , -1
	R	-1, <u>3</u>	2, 2



# 例子一

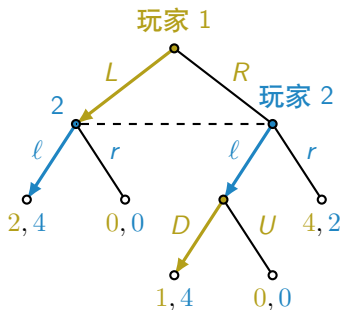
- 其实双方都不知道对方做了什么
- 三种表示方式等价（博弈树和效用矩阵之间的转换）
- 关键在于信息（知道什么，什么时候知道），而不是决策顺序
- 如果信息可以改变你的决定，那么它就是有价值的



		玩家 2	
		l	r
玩家 1	L	<u>0</u> , <u>0</u>	<u>3</u> , -1
	R	-1, <u>3</u>	2, 2

## 例子二

- 玩家 1 有两个信息集，玩家 2 有一个信息集
- $NE = (LD, \ell)$ 、 $(LU, \ell)$  和  $(RU, r)$
- 逆向归纳法得不到后两个均衡，因此纳什均衡具有不合理性，需要一个更精炼的解概念



玩家 1

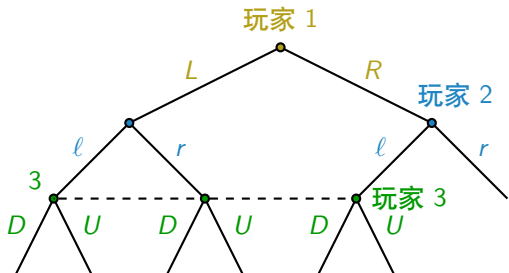
		玩家 2	
		$\ell$	$r$
玩家 1	$LD$	<u>2</u> , <u>4</u>	0, 0
	$LU$	<u>2</u> , <u>4</u>	0, 0
	$RD$	1, <u>4</u>	<u>4</u> , 2
	$RU$	0, 0	<u>4</u> , <u>2</u>

# 子博弈

## 子博弈 (Subgame)

一个子博弈是整个博弈的一部分，就像博弈中的博弈。它满足：

- (i) 从单个节点开始
- (ii) 由此节点和所有后继节点组成
- (iii) 不分裂任何信息集（以下博弈树有几个子博弈？）



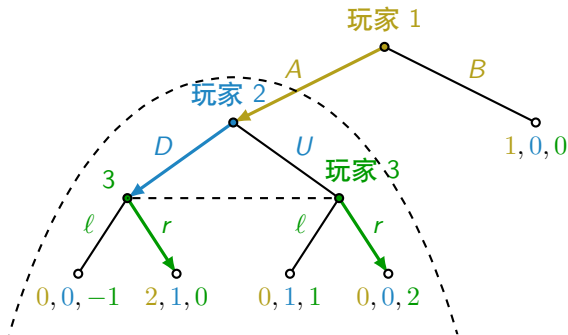
# 子博弈完美纳什均衡

## 子博弈完美纳什均衡 (Subgame perfect equilibrium, SPE)

如果一个纳什均衡  $(s_1^*, s_2^*, \dots, s_n^*)$  包含了每一个子博弈的纳什均衡，则称它是子博弈完美纳什均衡。

- 希望排除不能指导玩家后续最优行为的纳什均衡
- 求解方法：从后向前找出每一个子博弈的纳什均衡，然后从整个博弈中排除不包含子博弈纳什均衡的的纳什均衡

# 例子三：三个玩家



## 例子三：三个玩家

- 玩家 1 选择  $A$  和  $B$  等价于选择如下两个效用矩阵
- 有许多纳什均衡，例如  $(B, U, \ell)$  和  $(A, D, r)$

		玩家 3	
		$\ell$	$r$
玩家 2	$D$	0, 0, -1	2, 1, 0
	$U$	0, 1, 1	0, 0, 2

		玩家 3	
		$\ell$	$r$
玩家 2	$D$	1, 0, 0	1, 0, 0
	$U$	1, 0, 0	1, 0, 0

## 例子三：三个玩家

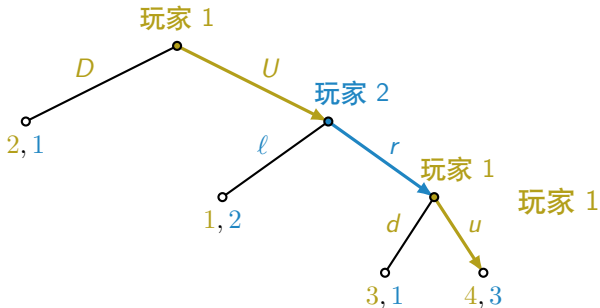
- 考虑最后一个子博弈
- $r$  是严格占优策略,  $NE = (D, r)$
- 因此可以排除  $(B, U, \ell)$ ,  $(A, D, r)$  是子博弈完美纳什均衡

玩家 3

		$\ell$ $r$	
玩家 2	$D$	0, -1	<u>1</u> , <u>0</u>
	$U$	<u>1</u> , 1	0, <u>2</u>

## 例子四：别选错了

- $NE = (Uu, r)$ 、 $(Du, \ell)$ 、 $(Dd, \ell)$
- 第一个均衡可由逆向归纳法得到。在第二和三个均衡中，玩家 1 担心玩家 2 错选  $\ell$  而选择  $D$

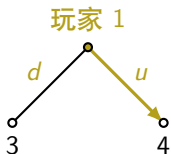


		玩家 2	
		$\ell$	$r$
玩家 1	$Uu$	1, 2	<u>4</u> , <u>3</u>
	$Ud$	1, <u>2</u>	3, 1
	$Du$	<u>2</u> , <u>1</u>	2, <u>1</u>
	$Dd$	<u>2</u> , <u>1</u>	2, <u>1</u>



## 例子四：别选错了

- 考虑最后一个子博弈
- $NE = u$
- 第三个纳什均衡  $(Dd, \ell)$  被排除了，因为它规定的  $d$  在这个子博弈中不是纳什均衡
- 写出完整的决策方案有助于其他玩家决策以及排除候选纳什均衡

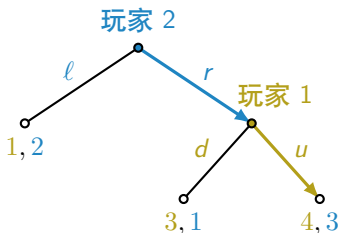


玩家 1

$u$	<u>4</u>
$d$	3

## 例子四：别选错了

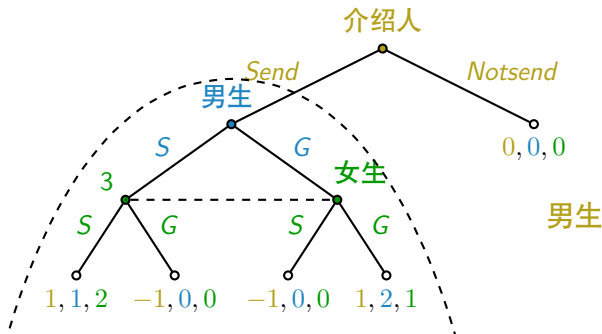
- 考虑倒数第二个子博弈
- $NE = (u, r)$  和  $(d, \ell)$
- 第二个纳什均衡  $(Du, \ell)$  被排除了，因为它规定的  $(u, \ell)$  在这个子博弈中不是纳什均衡
- $(Uu, r)$  是子博弈完美纳什均衡，也是逆向归纳法的结果



		玩家 2	
		$\ell$	$r$
玩家 1	$u$	<u>1</u> , <u>2</u>	<u>4</u> , <u>3</u>
	$d$	<u>1</u> , <u>2</u>	3, 1

# 介绍人游戏

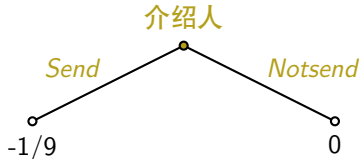
- 子博弈的纯策略纳什均衡 =  $(G, G)$  和  $(S, S)$
- 两个均衡下的介绍人效用都是 1，因此介绍人会选择 Send
- 子博弈完美纳什均衡 =  $(Send, G, G), (Send, S, S)$



	女生	
	G	S
男生	G $\underline{1}, \underline{2}$	$0, 0$
	S $0, 0$	$\underline{1}, \underline{2}$

## 还有一个 SPE

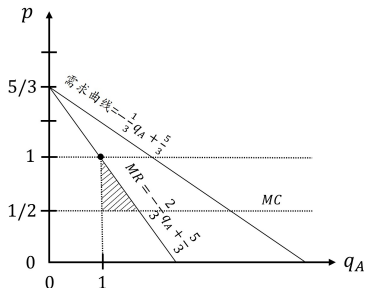
- 在子博弈中，还存在一个混合策略纳什均衡  
 $= ((2/3, 1/3), (1/3, 2/3))$
- 如果介绍人介绍男生和女生认识，则他们相遇的概率是  
 $2/9 + 2/9 = 4/9$
- 介绍人选择 Send 的期望效用  $= \frac{4}{9} * 1 + \frac{5}{9} * (-1) = -\frac{1}{9}$
- 子博弈完美纳什均衡  $= (Notsend, Mix, Mix)$





# 游戏分析

- 假如你是一位会计
  - 产量为 1，可变成本下降 0.5 可节省生产成本 0.5
  - 固定成本增加 0.7，因此不租 (×，因为产量会发生改变)
- 假如你是一位经济分析师
  - 给定  $B$  的产量后， $A$  在剩余市场中是垄断者
  - 根据  $MR = MC$ ， $q_A$  会上升
  - 矩形面积  $0.5 +$  三角形面积  $0.19 = 0.69 < 0.7$ ，因此选择不租





*Thanks!*