

第6章 讨价还价

聂辉华 教授

中国人民大学经济学院

www.niehuihua.com

微信公号：NIE_HUIHUA

6.1 简单的讨价还价：分馅饼

生活中处处充满了讨价还价（bargaining，又译谈判）：女生侃价；商业谈判。但是标准的微观经济学理论却没有对价格决定的过程进行描述。博弈论弥补了这一缺陷。

考虑一个完全信息静态博弈（可以考虑做一个实验）。甲乙两人同时选择分配一个馅饼的比例，分别为 x_1 和 x_2 。如果 $x_1 + x_2 \leq 1$ ，那么两人分别得到所选择的份额 $\pi_1 = x_1$ 和 $\pi_2 = x_2$ ；如果 $x_1 + x_2 > 1$ ，则 $\pi_1 = \pi_2 = 0$ 。这个博弈有无穷多个纳什均衡，它们在直线 $x_1 + x_2 = 1$ 上。要减少多重均衡，我们可以应用前面提到的聚点，它在解决与此博弈类似的离散模型——斗鸡博弈——时也可以发挥作用。一个比较常见的结果就是公平分配，即 (0.5, 0.5)。

接着考虑完全信息动态博弈。假定甲方先行动，那么他将获得先动优势，均衡为 (1, 0)。当然，这里涉及开集问题，我们撇开不管。这个博弈结果也许是“不公平”的，但是很“合理”。要考虑公平问题，我们可以采取合作博弈（cooperative game）的方法。

6.2 合作博弈：纳什谈判解

Nash (1950) 较早地将公平因素纳入讨价还价问题，发展了合作博弈论。图 6-1 比较了非合作博弈和合作博弈的结果。

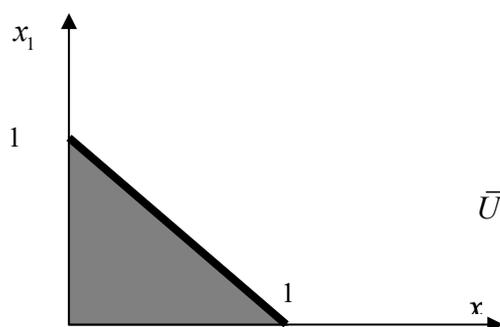


图 6-1 (a) 非合作博弈

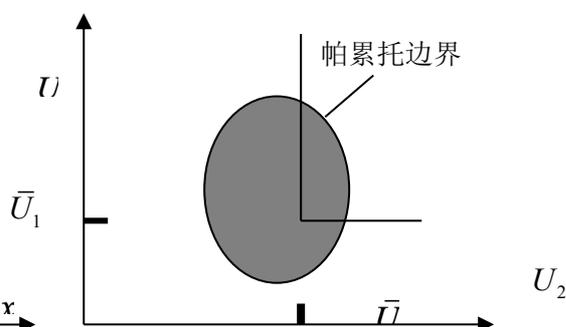


图 6-1 (b) 纳什谈判解

图中，阴影部分是可行的分配集合 X ，假定为凸集。保留效用为 (\bar{U}_1, \bar{U}_2) ，纳什谈

判解为 (U_1^*, U_2^*) 。这个解是根据四个公理推导出来的。它们是：

(1) 不变性 (invariance)。对于任何单调递增的线性变化 F ，合作解独立于衡量效用的单位，即 $U^*[F(\bar{U}), F(X)] = F[U^*(\bar{U}, X)]$ 。

(2) 有效性 (efficiency)。合作解满足帕累托最优，即 $(U_1, U_2) > U^* \Rightarrow (U_1, U_2) \notin X$ 。

(3) 独立于无关选择 (independence of irrelevant alternatives)。如果我们从 X 中去掉一部分，得到较小的集合 Y ，只要 U^* 不是去掉的部分，那么 U^* 将不变。该公理最受人质疑。

正式地， $U^*(\bar{U}, X) \in Y \subseteq X \Rightarrow U^*(\bar{U}, Y) = U^*(\bar{U}, X)$ 。

(4) 匿名性 (anonymity) 或对称性 (symmetry)。交换两个人的位置不影响合作解。纳什证明，满足上述四条公理的解是唯一的：

$$U^* = \arg \max_{U \in X, U \geq \bar{U}} (U_1 - \bar{U}_1)(U_2 - \bar{U}_2) \quad (6-1)$$

式 (6-1) 的经济含义是，在满足全部分配完毕的前提下，最大化双方增量效用的乘积，就得到了合作解。

具体地应用到分饼博弈中，我们有

$$\text{Max}(x_1 - 0)(x_2 - 0)$$

$$\text{s.t. } x_1 + x_2 \leq 1$$

构造拉格朗日函数 $L = x_1 x_2 + \lambda(1 - x_1 - x_2)$ ，略去 Kuhn-Tucker 条件，得到一阶条件

$$x_1 - \lambda = 0, \quad x_2 - \lambda = 0, \quad \text{解得 } x_1 = x_2 = 1/2。$$

与此同时，根据式 (6-1)，我们有 $U_i = \bar{U}_i + \frac{1}{2}(U - \bar{U})$ 。

证明：

$$\begin{aligned} & \text{Max}_{U \in X, U \geq \bar{U}} (U_1 - \bar{U}_1)(U_2 - \bar{U}_2) \\ &= (U_1 - \bar{U}_1)(U - U_1 - \bar{U}_2) \\ &= -U_1^2 + (U + \bar{U}_1 - \bar{U}_2)U_1 - \bar{U}_1 U + \bar{U}_1 \bar{U}_2 \\ &\Rightarrow \frac{\partial \ell}{\partial U_1} = -2U_1 + U + \bar{U}_1 - \bar{U}_2 = 0 \\ &\Rightarrow U_1^* = \bar{U}_1 + \frac{1}{2}(U - \bar{U}) \end{aligned}$$

注意到，利用上面这个式子同样可以得到 (0.5, 0.5) 的均衡结果。

这个规则符合传统文化或者直觉吗？

练习：小王在联想公司时月工资为 6000 元。现在他跳槽到了 IBM 公司，每月可以为 IBM 创造价值 10000 元。请问，根据纳什谈判解，IBM 每月应该给小王多少钱？

解： $w = 6000 + \frac{1}{2}(10000 - 6000) = 8000$ (元)

对比：合作博弈强调完整、公平、效率，带有道德因素。但是非合作博弈解更为直观，与理性人的本质是一致的。孰优孰劣，一时难以断言。Thaler (1992) 等用大量实验证明了非合作博弈难以解释现实，而 Rabin (1993, AER) 已经明显地将公平因素考虑进模型中了。

[注] 多人合作博弈的谈判解比较复杂，称为夏普利值 (Shapley value)，其表达式为

$$B_i = \sum_{S|i \in S} \frac{(s-1)!(I-s)!}{I!} [v(S) - v(S \setminus \{i\})]$$

6.3 有限轮流出价

现在考虑重复时的分饼博弈，这是一种非合作博弈。假定甲方先出价 x_1 ，乙方决定接受还是拒绝，接受则博弈结束；如果乙方拒绝，他出价 x_2 ，甲方决定接受还是拒绝，...；最后一轮是时期 T，甲方最后出价 x_T ，乙方决定接受还是拒绝，博弈结束。贴现因子为 $\delta \leq 1$ 。

先考虑没有贴现的情况。由于甲方最后出价，因此他总可以全部占有整个饼，而留给乙方保留效用 0 (这里涉及开集问题)。因此，唯一的子博弈完美纳什均衡结果是 (1, 0)。但是支持这个 SPE 的均衡却有许多，因为乙方在任何一期接受 (博弈结束) 之前都选择拒绝，也都是 SPE。多个均衡的唯一差别在于乙方最后决定接受的时间。

如果考虑贴现，最后的结果是不确定的，因时期的长短和贴现因子而不同。为了得到统一的解，我们需要利用无限期重复博弈的结果。

6.4 无限轮流出价

定理 (Rubinstein, 1982): 在存在贴现的无限期重复博弈中，完美均衡结果是唯一的。

并且，如果甲方先行动，均衡结果为 $(x_1 = \frac{1-\delta_2}{1-\delta_1\delta_2}, x_2 = \frac{\delta_2 - \delta_1\delta_2}{1-\delta_1\delta_2})$ 。

证明：

对于 T 期无穷博弈而言，我们无法使用逆向归纳法。但是根据 Shaked-Sutton (1984)，从参与人 1 (甲方) 开始的每一个子博弈等价于从 t=1 开始的整个博弈。假定在某一 t 期博弈结束，甲方可以得到的最大份额是 M (百分比)，那么为了让甲方在 t-1 期接受分配，乙方在 t-1 最多应该给甲方 $\delta_1 M$ ，自己最少得到 $1 - \delta_1 M$ ；依次类推，我们可以总结为下表。

期数	甲方的份额(%)	乙方的份额(%)	出价者
t	M	1-M	甲
t-1	$\delta_1 M$	$1 - \delta_1 M$	乙

t-2	$1 - \delta_2(1 - \delta_1 M)$	$\delta_2(1 - \delta_1 M)$	甲
t-3	$\delta_1[1 - \delta_2(1 - \delta_1 M)]$	$1 - \delta_1[1 - \delta_2(1 - \delta_1 M)]$	乙
t-4	$1 - \delta_2 + \delta_1 \delta_2[1 - \delta_2(1 - \delta_1 M)]$	$\delta_2 - \delta_1 \delta_2[1 - \delta_2(1 - \delta_1 M)]$	甲

在 t-2 处截止，我们得到“甲方所能得到的最大份额”的两种表示方式，即

$$M = 1 - \delta_2(1 - \delta_1 M) \Rightarrow M = \frac{1 - \delta_2}{1 - \delta_1 \delta_2}$$

在 t-4 处截止，我们也可以得到同样的结果，说明这个结果是稳健的。注意到， $\frac{\partial M}{\partial \delta_1} > 0$ ，

$\frac{\partial M}{\partial \delta_2} < 0$ 。因为贴现因子表示耐心程度、谈判成本或外部选择权，所以给定对方耐心不变，

一个人越是有耐心，贴现因子越大（贴现率越小），就越是能从谈判中得到更多份额；给定自己耐心不变，对方越是有耐心，自己所得份额就越少。

相反，如果我们把 M 看作是甲方在某阶段得到的最小份额，运用类似逻辑，也可以得到同样的结果。因此，M 是唯一的结果。

注意到，当 $\delta_1 = \delta_2$ ，均衡结果简化为 $(\frac{1}{1+\delta}, \frac{\delta}{1+\delta})$ 。显然， $\frac{1}{1+\delta} \geq \frac{\delta}{1+\delta}$ 。这是一种先动优势。当 $\delta \rightarrow 1$ 时，结果趋于 (0.5, 0.5)；当 $\delta \rightarrow 0$ 时，结果趋于 (1, 0)。

思考：假如小王和小李以前每人每月可以赚 3000 元，合伙开公司后每月总共可以赚 10000 元。假设贴现因子为 0.8，小王先出价。请计算两人根据纳什谈判解和鲁宾斯坦轮流出价解的结果。