

21188142: 课程综合实践 II (数据要素交易基础)

2025-2026 学年短学期

## HW 2: 机制设计与信息设计基础

教师: 刘金飞, 助教: 吴一航

日期: 2025 年 7 月 2 日

## 2.1 $N$ 人一价拍卖均衡

假设有  $N$  个竞拍者, 并且  $N$  个竞拍者的估值是独立的, 且都服从  $[0, 1]$  上的均匀分布。  $N$  个竞拍者的真实估值记为  $t_1, \dots, t_n$ 。

1. 求解博弈的递增对称纯策略贝叶斯纳什均衡  $\beta$  (注意  $\beta(0) = 0$ );
2. 从上述结果中你能获得什么启示?

对参与人  $i$ , 记其他  $N - 1$  个参与人的最大估值为随机变量  $Y$ , 则根据次序统计量的分布,  $Y$  的分布函数为  $G(y) = \Pr[Y < y] = y^{N-1}$ 。记所有参与人估值为  $t$  时的递增对称纯策略均衡为  $\beta(t)$ , 则参与人  $i$  出价  $b_i$  时赢下拍卖的概率为

$$\Pr[b_i > \max_{j \neq i} \beta(t_j)] = \Pr[b_i > \beta(\max_{j \neq i} t_j)] = \Pr[b_i > \beta(Y)] = \Pr[Y < \beta^{-1}(b_i)] = [\beta^{-1}(b_i)]^{N-1},$$

因此期望效用为

$$[\beta^{-1}(b_i)]^{N-1}(t_i - b_i),$$

求一阶条件, 代入  $b_i = \beta(t_i)$  可得

$$[t_i^{N-1}\beta(t_i)]' = (N-1)t_i^{N-1}.$$

两边积分, 并注意  $\beta(0) = 0$ , 可以解得

$$\beta(t) = \frac{N-1}{N}t.$$

不难看出  $N$  越大  $\beta(t)$  越大, 说明竞争越大会导致报价更高。

## 2.2 收入等价原理

有  $N$  个竞拍者, 并且  $N$  个竞拍者的估值是独立的, 且都服从  $[0, 1]$  上的均匀分布。考虑如下规则的全支付拍卖: 每个竞拍者提交一个报价, 报价最高的竞拍者赢得物品, 但所有竞拍者无论是否获得物品都要支付自己的报价。注意, 以下讨论只考虑考虑估价为 0 的竞拍者的期望支付为 0 的递增对称均衡。

1. 求 2.1 题的均衡下一个估值为  $x$  的竞拍者的均衡期望支付  $m(x)$ ;
2. 求 2.1 题的均衡下卖家的期望收入;
3. 根据收入等价原理证明: 全支付拍卖的递增对称均衡就是  $\beta(x) = m(x)$ 。

期望支付等于赢下拍卖的概率乘以赢下拍卖时的支付:

$$\Pr[\beta(x) > \max_{j \neq i} \beta(t_j)] \cdot \beta(x) = \frac{N-1}{N} x^N,$$

站在卖家的角度,  $x$  是随机变量, 因此一个竞拍者带来的期望收入为

$$\int_0^1 \frac{N-1}{N} x^N = \frac{N-1}{N(N+1)},$$

故  $N$  个竞拍者带来的期望收入为

$$N \cdot \frac{N-1}{N(N+1)} = \frac{N-1}{N+1}.$$

在全支付拍卖中, 由于每个竞拍者都要支付自己的报价, 因此每个竞拍者的报价就等于一价拍卖时一个竞拍者的期望支付, 这样所有竞拍者的报价之和 (卖家收益) 就会等于一价拍卖的卖家收益。

## 2.3 反向拍卖的迈尔森引理

在反向拍卖中, 买家作为拍卖师通常具有一些采购需求, 竞拍者是待采购产品的卖家。每位竞拍者  $i$  报出自己产品的成本  $c_i$ , 买家收到所有竞拍者报告的成本向量后决定分配规则  $\mathbf{x}$  和支付规则  $\mathbf{p}$ , 其中  $x_i(c_i)$  表示竞拍者  $i$  报告成本  $c_i$  时购买竞拍者  $i$  产品的概率,  $p_i(c_i)$  表示竞拍者  $i$  报告成本  $c_i$  且竞拍者  $i$  的产品被购买时给竞拍者  $i$  的支付。

假设竞拍者的产品没有被卖出时的效用为 0, 因此竞拍者  $i$  报出任意的  $c'_i$  时的期望效用可以表达为

$$u_i(c'_i) = x_i(c'_i) \cdot (p_i(c'_i) - c_i).$$

1. 根据 DSIC 的定义写出反向拍卖机制  $(\mathbf{x}, \mathbf{p})$  满足 DSIC 时竞拍者效用应当满足的条件;
2. 根据课上给出的迈尔森引理, 给出并证明反向拍卖机制是 DSIC 的充要条件 (假设  $c \rightarrow \infty$  时,  $c \cdot x_i(c) \rightarrow 0$  且  $p_i(c) \cdot x_i(c) \rightarrow 0$ )。

DSIC 的条件不难写出为 (估值为  $c_i$  的竞拍者报告  $c_i$  最好)

$$x_i(c'_i) \cdot (p_i(c'_i) - c_i) \leq x_i(c_i) \cdot (p_i(c_i) - c_i).$$

反之估值为  $c'_i$  的竞拍者报告  $c'_i$  最好

$$x_i(c_i) \cdot (p_i(c_i) - c'_i) \leq x_i(c'_i) \cdot (p_i(c'_i) - c'_i).$$

结合以上两式可得

$$x_i(c'_i) \cdot c'_i - x_i(c_i) \cdot c'_i \leq x_i(c'_i) \cdot p_i(c'_i) - x_i(c_i) \cdot p_i(c_i) \leq x_i(c'_i) \cdot c_i - x_i(c_i) \cdot c_i.$$

综合不等号左右两端可知  $(x_i(c'_i) - x_i(c_i))(c'_i - c_i) \leq 0$ , 因此  $x_i(c_i)$  应当单调递减。接下来不等号内三式同时除以  $c'_i - c_i$ , 且令  $c'_i \rightarrow c_i$ , 则有

$$(x_i(c_i) \cdot p_i(c_i))' = c_i \cdot x'_i(c_i).$$

两边从  $c$  到  $\infty$  积分, 使用题目条件以及分部积分可得

$$p_i(c) = c + \frac{1}{x_i(c)} \int_c^\infty x_i(c_i) dc_i.$$

总而言之, 上式结合  $x_i$  的单调递减性质就是 DSIC 的必要条件, 充分条件的证明比较简单, 直接验证即可, 故略去。

## 2.4 虚拟估值和正则性条件

本题将推导出对于虚拟估值  $c(v) = v - \frac{1 - F(v)}{f(v)}$  和正则化条件的有趣描述。考虑  $[0, v_{\max}]$  上严格单调递增的分布函数  $F$ , 其概率密度函数  $f$  为正, 其中  $v_{\max} < +\infty$ 。对于估值服从分布  $F$  的竞拍者, 当交易成功概率为  $q \in [0, 1]$  时, 定义  $V(q) = F^{-1}(1 - q)$  为物品的“价格”, 进而可以定义  $R(q) = q \cdot V(q)$  为从竞拍者处获得的期望收益。称  $R(q)$  为  $F$  的收益曲线函数, 注意  $R(0) = R(1) = 0$ 。

1. 请解释为什么  $V(q)$  可以被视为物品的价格;
2.  $[0, 1]$  上的均匀分布的收益曲线函数是什么?
3. 证明收益曲线在  $q$  点的斜率 (即  $R'(q)$ ) 是  $c(V(q))$ , 其中  $c$  是虚拟估值函数;
4. 证明当且仅当收益曲线是凹的时候, 概率分布是正则的。

1.  $\Pr[v < V(q)] = F(V(q)) = 1 - q$ , 即估值小于“价格”的概率为  $1 - q$ , 即估值大于等于价格 (交易成功) 的概率  $q$ , 符合直观;
2.  $q(1 - q)$ ;
3.  $R'(q) = V(q) + qV'(q) = V(q) - q \cdot \frac{1}{f(V(q))} = c(V(q))$ ;
4. 收益曲线凹等价于  $R''(q) = c'(V(q)) \cdot V'(q) \leq 0$ , 而  $V'(q) < 0$ , 故  $c'(V(q)) \geq 0$  对任意的  $q$  成立。根据  $V(q)$  的定义,  $V(q)$  的值域就是  $F$  的支撑集  $[0, v_{\max}]$ , 故  $c$  在  $[0, v_{\max}]$  上单调递增, 即概率分布是正则的。

## 2.5 贝叶斯劝说：检察官与法官

考虑检察官劝说法官判决的例子：假设法官（信号接收者）对于一个被告人，必须做出以下两种决策之一：判决有罪（convict）或无罪释放（acquit）。

- 被告人有两种类型：有罪（guilty）或无罪（innocent）；
- 法官在公正判决下获得的效用为 1：如果有罪被判有罪，无罪被判无罪，否则效用为 0；
- 检察官（信号发送者）为法官提供有关被告的证据（发送信号），如果被告人判有罪，检察官获得效用 1，否则效用为 0；
- 法官和检察官对被告人的类型有相同的先验概率分布： $\mu_0(\text{guilty}) = 0.3$   $\mu_0(\text{innocent}) = 0.7$ 。

检察官进行调查收集有关被告人的证据，因此检察官的策略是选择一个提供证据的策略，希望改变法官的判决，使得被判有罪的越多越好（检查官效用最大化）。形式化地说，提供证据就是一个  $\pi(\cdot|\text{guilty})$  和  $\pi(\cdot|\text{innocent})$  的信号机制，并且这一信号机制在博弈前是公开给法官的（或者说可验证的）。

1. 根据信息设计的显示原理，给出下面需要考虑的信号机制的形式；
2. 求检察官使用完全诚实的信号机制的情况下，检察官和法官的效用；
3. 求检察官最优信号机制下检察官的效用，以及最优信号机制下法官后验概率分布的分布；
4. 求检察官的最优信号机制。

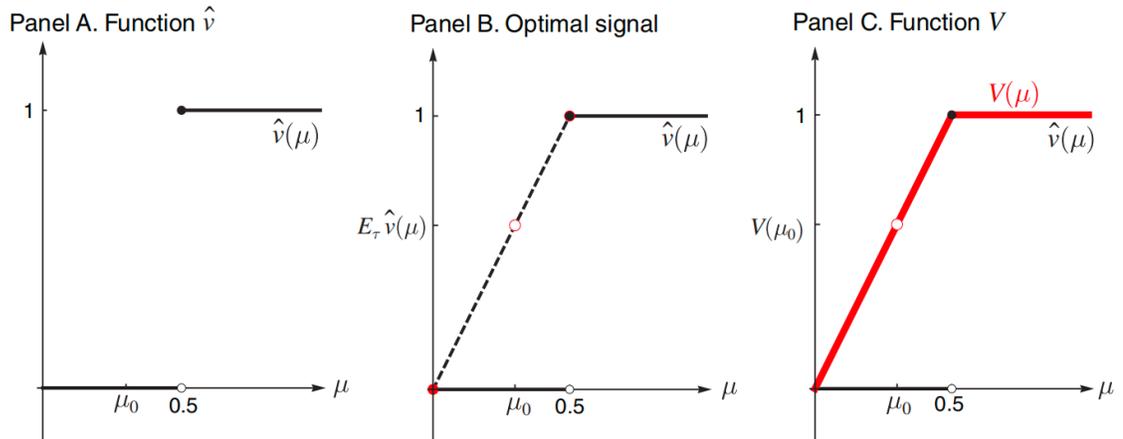
1. 只需要考虑信号实现集合  $S = \{g, i\}$  即可，其中  $g$  表示有罪的证据， $i$  表示无罪证据，相应的概率分布略去；
2. 完全诚实情况下法官给有罪的判有罪，无罪的判无罪，则法官效用为 1；检察官效用为 0.3，因为只有 30% 的人被判有罪；
3. 不难画出下图，则最优信号机制下检察官效用为  $V(\mu_0) = 0.6$ ，后验概率分布的分布的支撑集为  $\mu_i, \mu_g$ ，其中

$$\begin{aligned}\mu_i(\text{innocent}) &= 1, \mu_i(\text{guilty}) = 0, \\ \mu_g(\text{innocent}) &= 0.5, \mu_g(\text{guilty}) = 0.5.\end{aligned}$$

概率为  $\tau(\mu_i) = 0.4, \tau(\mu_g) = 0.6$ ；

4. 最优信号机制为

$$\begin{aligned}\pi(i | \text{innocent}) &= 4/7, \pi(i | \text{guilty}) = 0, \\ \pi(g | \text{innocent}) &= 3/7, \pi(g | \text{guilty}) = 1.\end{aligned}$$



## 2.6 信息的价值

设自然的状态集合为  $\Omega = \{\omega_1, \omega_2\}$ ，买家的先验分布为  $\mu_0(\omega_1) = 0.7, \mu_0(\omega_2) = 0.3$ 。设买家的行动集合为  $A = \{a_1, a_2\}$ ，效用函数为

$$u(a_1, \omega_1) = 2, u(a_1, \omega_2) = 0,$$

$$u(a_2, \omega_1) = 0, u(a_2, \omega_2) = 3.$$

记  $\mu_0(\omega_1) = \theta$ ，则  $\mu_0(\omega_2) = 1 - \theta$ 。假设有一个数据卖家提供如下信号机制：  $S = \{s_1, s_2\}$ ，且

$$\pi(s_1 | \omega_1) = 0.9, \pi(s_2 | \omega_1) = 0.1,$$

$$\pi(s_1 | \omega_2) = 0.7, \pi(s_2 | \omega_2) = 0.3.$$

求卖家信号机制对买家的价值。

先验分布下买家选择  $a_1$  的期望效用为  $0.7 \times 2 = 1.4$ ，选择  $a_2$  的期望效用为  $0.3 \times 3 = 0.9$ ，因此先验分布下买家最优行动是  $a_1$ ，对应期望效用为 1.4。根据贝叶斯公式不难算出得到信号机制后的后验概率分布为  $\mu_{s_1}(\omega_1) = 0.75, \mu_{s_2}(\omega_1) = 7/16$ ，后验概率分布的分布  $\tau(\mu_{s_1}) = 0.84, \tau(\mu_{s_2}) = 0.16$ 。看到  $s_1$  时根据  $\mu_{s_1}$  可知最优行动是  $a_1$ ，期望效用为 1.5；看到  $s_2$  时根据  $\mu_{s_2}$  可知最优行动是  $a_2$ ，期望效用是  $27/16$ ，因此看到信号机制后的期望效用为  $0.84 \times 1.5 + 0.16 \times 27/16 = 1.53$ 。因此信息的价值等于  $1.53 - 1.4 = 0.13$ 。