

Моделирование аукционов. Домашняя работа - 3.

1. Техническая задача.

- (а) Выразите $(a + c) \vee (b + c)$ через $a \vee b$. Выразите $(a + c) \wedge (b + c)$ через $a \wedge b$.
- (б) Случайные величины Z_1, \dots, Z_n аффилированы между собой. Случайные величины W_1, \dots, W_k — аффилированы между собой. Набор случайных величин Z_1, \dots, Z_n не зависит от набора W_1, \dots, W_k . Верно ли, что набор случайных величин $Z_1, \dots, Z_n, W_1, \dots, W_k$ аффилирован?

$$(a + c) \vee (b + c) = a \vee b + c \quad (1)$$

$$(a + c) \wedge (b + c) = a \wedge b + c \quad (2)$$

Да, набор $Z_1, \dots, Z_n, W_1, \dots, W_k$ аффилирован. В силу независимости логарифм совместной функции плотности разлагается в сумму логарифмов:

$$\ln f_{Z,W}(z_1, \dots, z_n, w_1, \dots, w_k) = \ln f_Z(z_1, \dots, z_n) + \ln f_W(w_1, \dots, w_k) \quad (3)$$

И смешанные производные равны либо нулю, либо неотрицательны в силу аффилированности Z_i между собой и W_i между собой.

2. Пусть V — общая ценность товара для двух игроков, равномерна на $[1; 2]$. Величины R_1 и R_2 — независимы между собой и с V и равномерны на $[-0.5; 0.5]$. По смыслу: R_1 и R_2 — это ошибки игроков при подсчете ценности товара V . Игроки получают сигналы $X_i = V + R_i$, т.е. игроки знают ценность V с ошибкой.

- (а) Найдите совместную функцию плотности X_1 и X_2 . Верно ли, что X_1 и X_2 аффилированы?
- (б) Найдите $v(x, y) = E(V | X_1 = x, Y_1 = y)$. Найдите равновесие Нэша на аукционе второй цены.
- (с) Найдите совместную функцию плотности X_1 и Y_1 , $g(x, y)$

Hint: В решении контрольной есть похожая задача. А $g(x, y)$ можно неплохо упростить пользуясь предыдущей задачей.

Поскольку игроков всего двое, то $g(x, y)$ — это просто совместная функция плотности X_1 и X_2 .

Находим условную совместную плотность:

$$p(x_1, x_2 | v) = 1, \quad x_1, x_2 \in [v - 0.5; v + 0.5] \quad (4)$$

Значит:

$$p(x_1, x_2, v) = 1, \quad x_1, x_2 \in [v - 0.5; v + 0.5], v \in [1; 2] \quad (5)$$

Заметим, что область, где плотность положительна, можно описать условием:

$$v \in [(x_1 - 0.5) \vee (x_2 - 0.5); (x_1 + 0.5) \wedge (x_2 + 0.5)] = [v_{\min}; v_{\max}] \quad (6)$$

Интегрируем по v и получаем:

$$p(x_1, x_2) = \int_{v_{min}}^{v_{max}} 1dv = v_{max} - v_{min} = x_1 \wedge x_2 - x_1 \vee x_2 + 1 \quad (7)$$

$$E(V|X_1 = x_1, X_2 = x_2) = \int vp(v|x_1, x_2)dv = \int v \frac{p(x_1, x_2, v)}{p(x_1, x_2)} dv = \frac{\int vp(x_1, x_2, v)dv}{p(x_1, x_2)} \quad (8)$$

В числителе:

$$\int_{v_{min}}^{v_{max}} vdv = \frac{v_{max}^2 - v_{min}^2}{2} \quad (9)$$

Значит в итоге:

$$v(x_1, x_2) = \frac{v_{max}^2 - v_{min}^2}{2 \cdot (v_{max} - v_{min})} = \frac{v_{max} + v_{min}}{2} = \frac{x_1 \wedge x_2 + x_1 \vee x_2}{2} \quad (10)$$

Равновесие Нэша на аукционе второй цены:

$$v(x, x) = x \quad (11)$$

3. Пусть R_1, R_2 и S — равномерны на $[0; 1]$ и независимы. Ценность товара для первого игрока, $V_1 = 0.8X_1 + 0.2X_2$ и для второго — $V_2 = 0.8X_2 + 0.2X_1$. Первый игрок получает сигнал $X_1 = S + R_1$. Второй игрок получает сигнал $X_2 = S + R_2$.

- (а) Найдите $g(x, y)$, $R(y|x)$ и $v(x, y) = E(V|X_1 = x, Y_1 = y)$
- (б) Используя предыдущие функции найдите равновесие Нэша на аукционе второй цены, первой цены и кнопочном аукционе

Игроков всего два, значит $g(x, y)$ — просто совместная функция плотности X_1 и X_2 .

$$p(x_1, x_2|s) = 1 \cdot 1, \quad x_1, x_2 \in [s; s+1] \quad (12)$$

Следовательно:

$$p(x_1, x_2, s) = 1 \cdot 1, \quad x_1, x_2 \in [s; s+1], s \in [0; 1] \quad (13)$$

Заметим, что область, где плотность положительна, можно описать условием:

$$s \in [x_1 \vee x_2 - 1; x_1 \wedge x_2] = [s_{min}; s_{max}] \quad (14)$$

Интегрируем по s и получаем:

$$p(x_1, x_2) = \int_{s_{min}}^{s_{max}} 1ds = s_{max} - s_{min} = x_1 \wedge x_2 - x_1 \vee x_2 + 1 \quad (15)$$

Плотность обращается в ноль за пределами участка $0 \leq x_1, x_2 \leq 2, x_1 - 1 \leq x_2 \leq x_1 + 1$.

Чтобы найти $R(y|x)$ вспоминаем что это такое:

$$R(y|x) = \frac{g(x, y)}{\int_0^y g(x, t) dt} \quad (16)$$

Возникает четыре случая для $R(y|x)$...

К сожалению, в явном виде хорошего мало. Стандартная максимизация с чудо-заменой дает дифференциальное уравнение:

$$(0.8x - b'(x)) \int_0^x p(x, x_2) dx_2 + x - b(x) = 0 \quad (17)$$

Возникает два случая из-за ломаной $p(x_1, x_2)$...

Если $x \in [0; 1]$, то:

$$(0.8x - b'(x)) \cdot (x - 0.5x^2) + x - b(x) = 0 \quad (18)$$

Из этого уравнения надо выбрать решение с $b(0) = 0$.

Если $x \in [1; 2]$, то:

$$(0.8x - b'(x)) \cdot 0.5 + x - b(x) = 0 \quad (19)$$

Из этого уравнения надо выбрать решение непрерывно склеивающееся с первым в точке $x = 1$.

Находим $v(x, y)$:

$$v(x, y) = E(V_1 | X_1 = x, Y_1 = y) = E(V_1 | X_1 = x, X_2 = y) = 0.8x + 0.2y \quad (20)$$

Равновесие Нэша на аукционе второй цены:

$$b(x) = v(x, x) = x \quad (21)$$

Кнопочный аукцион совпадает с аукционом второй цены.

4. Продолжение задачи 2 с контрольной (можно использовать все полученные в ней результаты). На аукционе продается картина, которая равновероятно является «Джокондой» Леонардо да Винчи или ее подделкой. За нее торгуются n покупателей. Ценность картины для всех покупателей одинакова, $V_1 = V_2 = \dots = V_n = V$ и равна 1, если это оригинал и 0, если подделка.

Если $V = 0$, то сигналы X_i условно независимы и равномерны на $[0; 1]$. Если $V = 1$, то сигналы X_i условно независимы и имеют функцию плотности $f(x|V = 1) = 2x$ при $x \in [0; 1]$

- (а) Найдите равновесие Нэша на аукционе второй цены
- (б) Найдите $E(V | X_1 = x_1, X_2 = x_2, X_3 = x_3 \dots X_n = x_n)$
- (с) С помощью предыдущего пункта найдите функции $b^n(x)$, $b^{n-1}(x, p_n)$ и $b^{n-2}(x, p_{n-1}, p_n)$ в равновесии Нэша на кнопочном аукционе

В решении контрольной 3 мы получили результат:

$$v(x, y) = \frac{4xy^{n-1}}{1 + 4xy^{n-1}} \quad (22)$$

Следовательно, равновесие Нэша на аукционе второй цены:

$$b(x) = v(x, x) = \frac{4x^n}{1 + 4x^n} \quad (23)$$

Можно отметить, что функция растет с ростом x и падает с ростом n .

Теперь рассмотрим $A = \{X_1 \in [x_1; x_1 + \Delta] \cap \dots \cap X_n \in [x_n; x_n + \Delta]\}$. Как и в решении задачи с контрольной:

$$E(V|A) = P(V = 1|A) = \frac{P(V = 1 \cap A)}{P(A)} = \frac{P(A|V = 1) \cdot P(V = 1)}{P(A)} = \frac{0.5P(A|V = 1)}{P(A)} \quad (24)$$

Согласно методу о-малых аналогичная формула справедлива для плотностей:

$$E(V|X_1 = x_1, X_2 = x_2, \dots, X_n = x_n) = \frac{0.5 \cdot 2^n \prod_{i=1}^n x_i}{0.5 + 0.5 \cdot 2^n \prod_{i=1}^n x_i} = \frac{2^n \prod_{i=1}^n x_i}{1 + 2^n \prod_{i=1}^n x_i} \quad (25)$$

Теперь частично находим стратегию на кнопочном аукционе:

$$b^n(x) = \frac{2^n x^n}{1 + 2^n x^n} \quad (26)$$

Если все игроки используют эту функцию, то чтобы игрок вышел на цене p ценность должна равняться:

$$x = \frac{1}{2} \left(\frac{p}{1-p} \right)^{1/n} \quad (27)$$

Подставляя один такой x в ожидаемую ценность получаем:

$$b^{n-1}(x, p_n) = \frac{2^{n-1} x^{n-1} \left(\frac{p_n}{1-p_n} \right)^{1/n}}{1 + 2^{n-1} x^{n-1} \left(\frac{p_n}{1-p_n} \right)^{1/n}} \quad (28)$$

Если второй выходит на цене p_{n-1} , то его ценность была равна:

$$x = \frac{1}{2} \left(\frac{p_n}{1-p_n} \right)^{1/n(n-1)} \left(\frac{p_{n-1}}{1-p_{n-1}} \right)^{1/(n-1)} \quad (29)$$

Значит:

$$b^{n-2}(x, p_{n-1}, p_n) = \frac{2^{n-2} x^{n-2} \left(\frac{p_n}{1-p_n} \right)^{1/n(n-1)} \left(\frac{p_{n-1}}{1-p_{n-1}} \right)^{1/(n-1)}}{1 + 2^{n-2} x^{n-2} \left(\frac{p_n}{1-p_n} \right)^{1/n(n-1)} \left(\frac{p_{n-1}}{1-p_{n-1}} \right)^{1/(n-1)}} \quad (30)$$