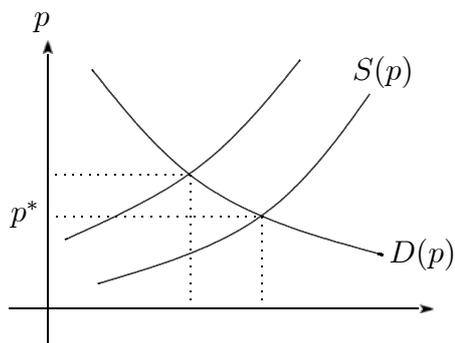


ミクロ経済学とは

1 はじめに

$p \rightarrow$ 需要 ($D(p)$) と供給 ($S(p)$)
 $\rightarrow D(p^*) = S(p^*)$ で均衡



2 輸入規制の是非

米の市場

1 kg のみ買う場合を考える

米 1 kg に支払ってもよい金額

消費者 1 : 2000 円

消費者 2 : 1500 円

消費者 3 : 1000 円

消費者 4 : 500 円

消費者 5 : 0 円

米 1 kg の価格が 400 円 \rightarrow 1, 2, 3, 4 が買う \rightarrow 需要は 4 kg

米 1 kg の価格が 900 円 \rightarrow 1, 2, 3 が買う \rightarrow 需要は 3 kg

米 1 kg の価格が 1 2 0 0 円 → 1, 2 が買う → 需要は 2 kg

消費者 1 の余剰 = 便益 - 払った金額

価格 = 9 0 0 円

買った場合

消費者 1 の余剰 = 2 0 0 0 円 - 9 0 0 円 = 1 1 0 0 円

消費者 2 の余剰 = 1 5 0 0 円 - 9 0 0 円 = 6 0 0 円

消費者 3 の余剰 = 1 0 0 0 円 - 9 0 0 円 = 1 0 0 円

消費者 4 の余剰 = 5 0 0 円 - 9 0 0 円 = - 4 0 0 円

消費者 5 の余剰 = 0 円 - 9 0 0 円 = - 9 0 0 円

4 と 5 は買わない。

消費者余剰 = 1 1 0 0 + 6 0 0 + 1 0 0 円

米の生産のための費用 : $C(y) = \frac{500}{3}y^2$

生産量 :

0 kg なら 0 円

1 kg なら $\frac{500}{3}$ 円

2 kg なら $\frac{2000}{3}$ 円

3 kg なら $\frac{4500}{3}$ 円

4 kg なら $\frac{8000}{3}$ 円

価格 = 5 0 0 円で 2 kg 生産

利潤 = $2 \times 5 0 0 - \frac{2000}{3}$ 円

価格 = 6 0 0 円で 3 kg 生産

利潤 = $3 \times 6 0 0 - \frac{4500}{3}$ 円

価格 = 5 0 0 円で 3 kg 生産

$$\text{利潤} = 3 \times 500 - \frac{4500}{3} \text{ 円}$$

生産者余剰 = 利潤

供給関数：価格が与えられる → 1 kg 生産を増やしても利潤は増えない & 減らない

$$\text{利潤} = py - C(y)$$

ここで p は米 1 kg 当たりの価格

$$p - \frac{dC(y)}{dy} = p - 2\frac{500}{3}y = p - \frac{1000}{3}y = 0$$

$$y = \frac{3}{1000}p$$

$$p = \frac{1000}{3}y$$

$$p\bar{y} - \int_0^{\bar{y}} \frac{1000}{3}y dy = p\bar{y} - \left[\frac{500}{3}y^2 \right]_0^{\bar{y}} = p\bar{y} - \frac{500}{3}\bar{y}^2$$

総余剰 = 消費者余剰 + 生産者余剰

輸入規制の問題

米 1 kg の価格 = 300 円で輸入できる

輸入した方がよい。

農家の利潤は減少 → 補償

輸入がストップするリスクは？

3 効用関数とパレート最適性

市場の機能をより一般的に分析

以下では、需要関数より基本的なもの（効用関数と初期保有）を考える。

単純な場合：純粹交換経済 2人（消費者1と2）、3財

u_1 と $\omega_1 = (\omega_{11}, \omega_{12}, \omega_{13})$ (消費者 1 の効用関数と初期保有)

u_2 と $\omega_2 = (\omega_{21}, \omega_{22}, \omega_{23})$ (消費者 2 の効用関数と初期保有)

例えば, 第 1 財は食物, 第 2 財は本, 第 3 財は服, $u_1(x_1, x_2, x_3)$ は消費者 1 が (x_1, x_2, x_3) を消費した時の満足度を表す。(消費者行動に関する弱い仮定の下で u_1 が存在する。)

$$\omega_1 = (3, 4, 0)$$

$$\omega_2 = (0, 0, 10)$$

とする。

$u_1(x_1, x_2, x_3) > u_1(x'_1, x'_2, x'_3)$: 消費者 1 が (x_1, x_2, x_3) を (x'_1, x'_2, x'_3) より好む

$u_1(x_1, x_2, x_3) = u_1(x'_1, x'_2, x'_3)$: 消費者 1 にとって (x_1, x_2, x_3) と (x'_1, x'_2, x'_3) は無差別 (どちらでもよい)

(消費者 2 についても同様)

余剰分析が使えるケースは?

1 財の価格 = p_1 , 2 財の価格 = p_2 , 3 財の価格 = p_3 のもとで交換 (つまり, 価格ベクトル (p_1, p_2, p_3) のもとで売買。

例えば, $(p_1, p_2, p_3) = (1, 2, 3)$, $\omega_1 = (3, 4, 0)$ のとき, いかなる (x_1, x_2, x_3) が消費可能か?

財 1 を 1 単位, 財 2 を 1 単位売って, 財 3 を 1 単位買う $\rightarrow 3 \cdot 1 = 1 \cdot 1 + 2 \cdot 1$:
売り上げ額 = 購入額, また消費ベクトルは $(2, 3, 1)$ になる。

これは財 1 を 3 単位, 財 2 を 4 単位売って, 財 1 を 2 単位, 財 2 を 3 単位, 財 3 を 1 単位買うのと同じ

$$1 \cdot 2 + 2 \cdot 3 + 3 \cdot 1 = 1 \cdot 3 + 2 \cdot 4$$

売って買い戻す消費ベクトル $(2, 3, 0)$ の額を両辺から引くと

$$3 \cdot 1 = 1 \cdot 1 + 2 \cdot 1$$

になる.

消費者 1 は

$$p_1 x_{11} + p_2 x_{12} + p_3 x_{13} \leq p_1 \omega_{11} + p_2 \omega_{12} + p_3 \omega_{13}$$

を満たす (x_{11}, x_{12}, x_{13}) のなかで u_1 が一番大きくなるものを選ぶ. つまり

$$B_1 = \{(x_{11}, x_{12}, x_{13}) \mid p_1 x_{11} + p_2 x_{12} + p_3 x_{13} \leq p_1 \omega_{11} + p_2 \omega_{12} + p_3 \omega_{13}\}$$

として

$$u_1(\hat{x}_{11}, \hat{x}_{12}, \hat{x}_{13}) \geq u_1(x_{11}, x_{12}, x_{13}) \text{ for all } (x_{11}, x_{12}, x_{13}) \in B_1$$

となる $(\hat{x}_{11}, \hat{x}_{12}, \hat{x}_{13}) \in B_1$ を選ぶ.

消費者 2 は

$$B_2 = \{(x_{21}, x_{22}, x_{23}) \mid p_1 x_{21} + p_2 x_{22} + p_3 x_{23} \leq p_1 \omega_{21} + p_2 \omega_{22} + p_3 \omega_{23}\}$$

として

$$u_2(\hat{x}_{21}, \hat{x}_{22}, \hat{x}_{23}) \geq u_2(x_{21}, x_{22}, x_{23}) \text{ for all } (x_{21}, x_{22}, x_{23}) \in B_2$$

となる $(\hat{x}_{21}, \hat{x}_{22}, \hat{x}_{23}) \in B_2$ を選ぶ.

$i = 1, 2$ について $x_{i1} \geq x'_{i1}, x_{i2} \geq x'_{i2}, x_{i3} \geq x'_{i3}$ かつ少なくとも 1 つの不等号が厳密なら (すくなくとも 1 つの財の消費が増えるなら), $u_i(x_{i1}, x_{i2}, x_{i3}) > u_i(x'_{i1}, x'_{i2}, x'_{i3})$ と仮定.

$(\hat{x}_{11}, \hat{x}_{12}, \hat{x}_{13})$ は

$$p_1 \hat{x}_{11} + p_2 \hat{x}_{12} + p_3 \hat{x}_{13} = p_1 \omega_{11} + p_2 \omega_{12} + p_3 \omega_{13}$$

を満たす (\because $<$ が成立するなら第 1 財の消費量を増やして u_1 をより大きくできる.)

以下, (p_1, p_2, p_3) (ただし価格は非負) を考える.

超過需要関数 :

$$z(p_1, p_2, p_3) = \sum_{i=1}^2 \mathbf{x}_i(p_1, p_2, p_3) - \sum_{i=1}^2 \boldsymbol{\omega}_i$$

$\mathbf{p} = (p_1, p_2, p_3)$ を任意に与えたとき

$$z_1(p_1, p_2, p_3) = 0, z_2(p_1, p_2, p_3) = 0, z_3(p_1, p_2, p_3) = 0$$

となるとは限らない.

$$z_1(p_1^*, p_2^*, p_3^*) = 0, z_2(p_1^*, p_2^*, p_3^*) = 0, z_3(p_1^*, p_2^*, p_3^*) = 0$$

となる (p_1^*, p_2^*, p_3^*) を均衡価格 (あるいは一般均衡価格, ワルラス均衡価格) という.

- 均衡の性質は?
- 均衡価格は存在するか?

$(\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2) = ((x_{11}, x_{12}, x_{13}), (x_{21}, x_{22}, x_{23}))$ はパレート最適 (効率的) :

1. $x_{1j} + x_{2j} = \omega_{1j} + \omega_{2j}, j = 1, 2, 3$
2. 以下を満たす $(\mathbf{x}'_1, \mathbf{x}'_2) = ((x'_{11}, x'_{12}, x'_{13}), (x'_{21}, x'_{22}, x'_{23}))$ が存在しない.
 - (a) $x'_{1j} + x'_{2j} = \omega_{1j} + \omega_{2j}, j = 1, 2, 3$

(b)

$$u_1(x'_{11}, x'_{12}, x'_{13}) > u_1(x_{11}, x_{12}, x_{13})$$

かつ

$$u_2(x'_{21}, x'_{22}, x'_{23}) > u_2(x_{21}, x_{22}, x_{23})$$

厚生経済学の第1基本定理

$\mathbf{p}^* = (p_1^*, p_2^*, p_3^*)$ が均衡価格なら $(\mathbf{x}_1(\mathbf{p}^*), \mathbf{x}_2(\mathbf{p}^*))$ はパレート最適.

証明: パレート最適でないとする以下を満たす $(\mathbf{x}'_1, \mathbf{x}'_2) = ((x'_{11}, x'_{12}, x'_{13}), (x'_{21}, x'_{22}, x'_{23}))$ が存在する.

1. $x'_{1j} + x'_{2j} = \omega_{1j} + \omega_{2j}, j = 1, 2, 3$
- 2.

$$u_1(x'_{11}, x'_{12}, x'_{13}) > u_1(x_{11}(\mathbf{p}^*), x_{12}(\mathbf{p}^*), x_{13}(\mathbf{p}^*))$$

かつ

$$u_2(x'_{21}, x'_{22}, x'_{23}) > u_2(x_{21}(\mathbf{p}^*), x_{22}(\mathbf{p}^*), x_{23}(\mathbf{p}^*)).$$

均衡の定義より

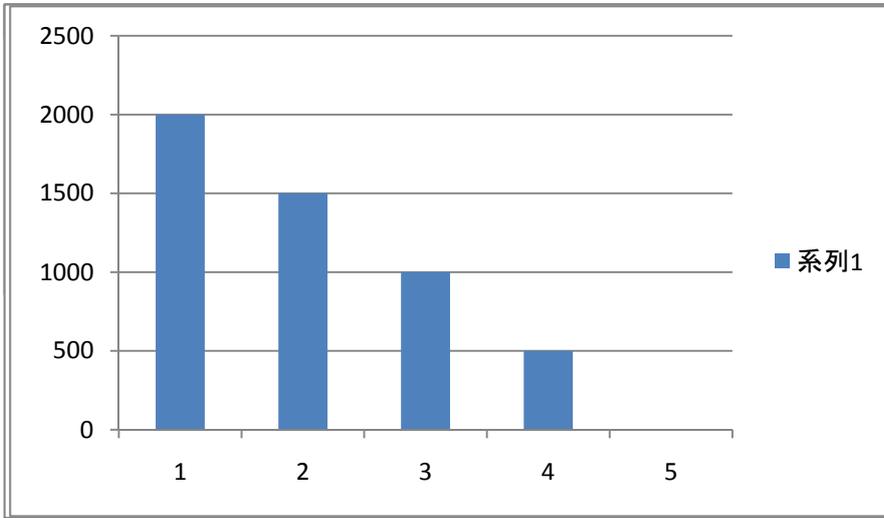
$$u(\mathbf{x}'_i) > u_i(\mathbf{x}_i^*(\mathbf{p}^*)) \text{ なら } \mathbf{p}^* \cdot \mathbf{x}'_i > \mathbf{p}^* \cdot \boldsymbol{\omega}_i$$

$$\therefore \mathbf{p}^* \cdot \sum_{i=1}^2 \mathbf{x}'_i = \sum_{i=1}^2 \mathbf{p}^* \cdot \mathbf{x}'_i > \sum_{i=1}^2 \mathbf{p}^* \cdot \boldsymbol{\omega}_i = \mathbf{p}^* \cdot \sum_{i=1}^2 \boldsymbol{\omega}_i.$$

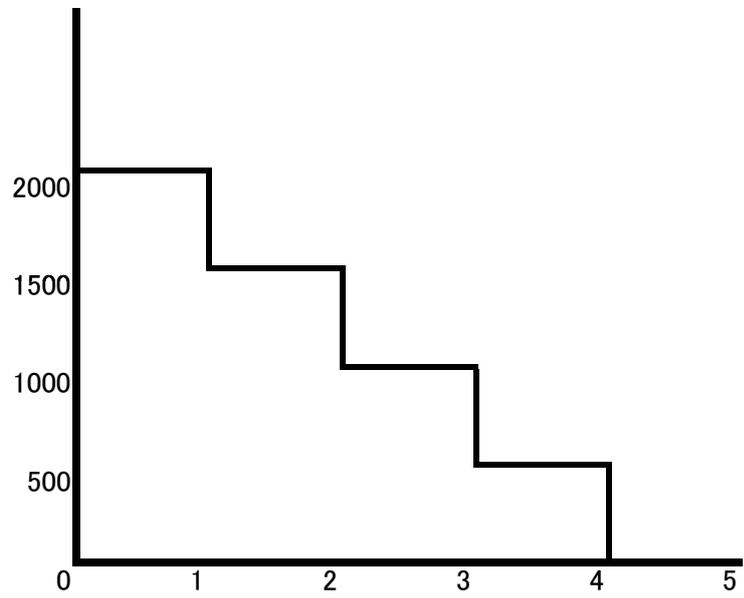
これは $\sum_{i=1}^2 \mathbf{x}'_i = \sum_{i=1}^2 \boldsymbol{\omega}_i$ に矛盾. (上式は = にならなければならない.) ■

厚生経済学の第2基本定理: ある種の税を使えば、任意のパレート最適配分はワルラス均衡として実現できる.

2000 1500 1000 500 0



2000 1500 1000 800 500



|

