

例 $y = f(x) = x^a$ ($0 < a \leq 1$) $\forall z \text{ Max}_x \underbrace{py - wx}_{\pi}$ を求める。

$$\frac{\partial \pi}{\partial x} = apx^{a-1} - w = 0 \quad \therefore x = \left(\frac{w}{ap}\right)^{\frac{1}{a-1}}$$

$$x^*(p, w) = \left(\frac{w}{ap}\right)^{\frac{1}{a-1}}$$

← 生産要素需要関数 (Factor Demand Function)

$$y^* = f(x^*) = \left(\frac{w}{ap}\right)^{\frac{1}{a-1}}$$

← 供給関数 (Profit Maximizing Supply Function)

$$\underbrace{\pi^*}_{\text{これが Max } \pi} = py^* - wx^* = w \left(\frac{1-a}{a}\right) \left(\frac{w}{ap}\right)^{\frac{1}{a-1}} \leftarrow \text{最適値関数 (Profit Function)}$$

◦ Hotellings Lemma

Factor Demand Function, Supply Function, Profit Function

の3つが与えられたとき,

$$\frac{\partial \pi^*}{\partial p} = y^*, \quad \frac{\partial \pi^*}{\partial w} = -x^* \quad \text{が成り立つ}$$

証明

$$\pi^* = py^* - wx^*$$

$$= pf(x^*(p, w)) - wx^*(p, w)$$

$$\frac{\partial \pi^*}{\partial p} = f(x^*(p, w)) + p \frac{\partial f}{\partial x^*} \frac{\partial x^*}{\partial p} - w \frac{\partial x^*}{\partial p} \quad \frac{\partial \pi^*}{\partial w} = p \frac{\partial f}{\partial x^*} \frac{\partial x^*}{\partial w} - x^*(p, w) - w \frac{\partial x^*}{\partial w}$$

$$= f(x^*(p, w)) + \left[p \frac{\partial f}{\partial x^*} - w \right] \frac{\partial x^*}{\partial p} = \left[p \frac{\partial f}{\partial x^*} - w \right] \frac{\partial x^*}{\partial w} - x^*(p, w)$$

$$= f(x^*(p, w)) = y^* \quad \quad \quad = -x^*(p, w) = -x^*$$

π^* は最適値関数なので包絡線定理より $p \frac{\partial f}{\partial x^*} - w = 0$
(はじめに $\frac{\partial \pi}{\partial x} = 0$ から x^* を求めた)

◦ 費用最小化

問題は $\text{Min}_x wx \quad \text{s.t. } y = f(x)$

ラグランジ乗数を用いて $L(x, \lambda) = wx - \lambda[f(x) - y]$ とおく。

$$\frac{\partial L}{\partial x} = w - \lambda \frac{\partial f}{\partial x} = 0 \quad \text{--- ①} \quad \frac{\partial L}{\partial \lambda} = f(x) - y = 0 \quad \text{--- ②}$$

①②を x, λ について解くと 費用関数 を得る。

$$wx^*(w, y) \equiv C(y, w) \quad \leftarrow y \text{ と } w \text{ を決めるとその中の費用が一番小さいものがわかった。}$$

完全競争市場 - ハラシなど安い日用品にあてはまる。

完全競争市場成立の5つの条件

1. 多数の生産者(企業), 消費者が存在する
2. 一企業が価格に影響を与えることはない。(価格を所与とする経済主体=Price taker)
3. 同一の製品市場を考える。
4. 消費者は製品の全ての正確な情報をもっている。
5. 企業は自由に参入撤退できる。

企業の最大化問題は「 $\text{Max}_y Py - C(y)$ 」 今までと違って x ではなく y を考える。

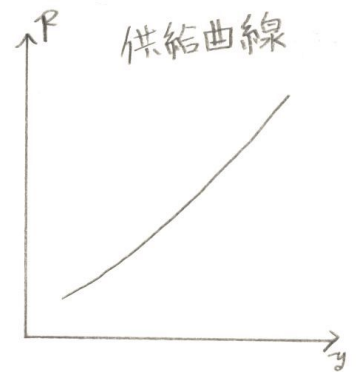
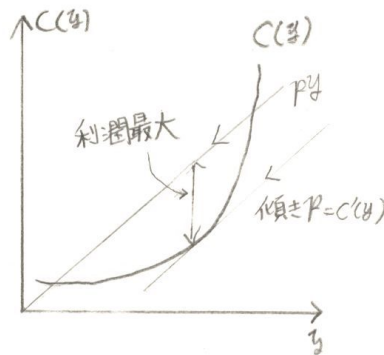
ここで大量に生産しようとするとう限界生産逓減から効率が下がるので

$C'(y) > 0, C''(y) > 0$ である。

F.O.C $P - C'(y) = 0$

$\therefore P = C'(y)$

↑ ↑
価格 限界費用; MC (Marginal Cost)



$y = y(P)$ (供給関数) なので

$P = C'(y(P))$ ← これも供給関数

両辺を P で微分

$1 = \frac{C''(y(P)) y'(P)}{\text{正}} \Rightarrow y'(P) > 0 \dots$ 供給曲線は右上がり

〇 "費用" について

総費用 (Total Cost) = 可変費用 (Variable Cost) + 固定費用 (Fixed Cost)

自由に変えられる (労働力とか)

自由に変えられない (工場建てとか)

生産量が0でも発生するので

Sunk Cost ともいう。

$C(y) = C^V(y) + F$

〇 企業が生産する (供給 > 0) 条件

→ 企業が生産するのは生産しない場合よりももうかるとき

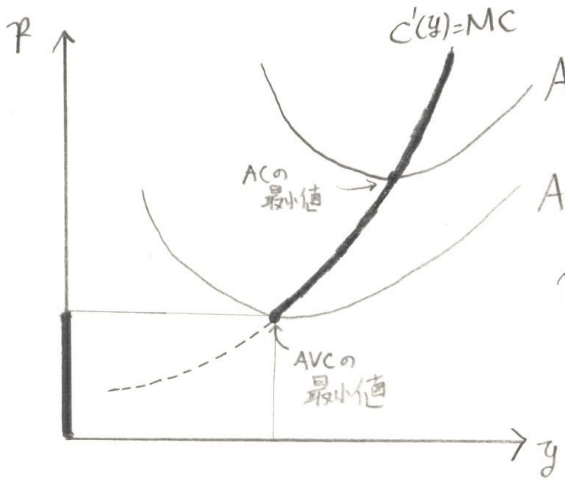
$\Rightarrow \underbrace{Py(P)}_{\text{生産したとき}} - \underbrace{C^V(y)}_{\text{生産しないとき}} - F \geq -F$

生産したとき

生産しないとき

$\therefore P \geq \frac{C^V(y)}{y(P)} \leftarrow$ 平均可変費用 (AVC)

企業の供給曲線



AC (Average Cost); 平均費用 $\frac{C(y)}{y(P)}$
 AVC ; 平均可変費用 $\frac{C^v(y)}{y(P)}$
 $P = C'(y) \leq AVC$ ではもうからないので
 $\uparrow MC$ 企業は生産をストップする。
 よって左図の太線が実際の企業の供給曲線となる。

$AVC = \frac{C^v(y)}{y}$ の極値を求める

$$\frac{\partial}{\partial y} \frac{C^v(y)}{y} = \frac{C^v(y)}{y} - \frac{C^v(y)}{y^2} = 0 \Leftrightarrow \underset{\uparrow MC}{C'(y)} = \frac{C^v(y)}{y} = AVC$$

よって MC 曲線は AVC の最小値で交わる。

市場の供給 (例)

$Y(P) = \sum_{i=1}^n y_i(P)$ 市場の供給は企業の供給を足しあわせる。

例) $C(y) = y^2 + 1$ とすると
 $C'(y) = MC = 2y \Rightarrow P = MC = 2y \Rightarrow y(P) = \frac{P}{2}$
 仮に n 企業が同じ費用関数をもつとすると
 $Y(P) = \frac{P}{2} n \Rightarrow P(Y) = \frac{2}{n} Y \Rightarrow$ 市場の供給曲線
 企業数が増えると価格が下がる

市場の均衡

$X(P) = Y(P) \leftarrow$ 需要 = 供給

ここで $X(P) = \sum_{i=1}^n x_i(P)$, $Y(P) = \sum_{i=1}^n y_i(P)$
 \uparrow
 ワリスの需要関数

例) $X(P) = a - bP$ ($a, b > 0$); $Y(P) = \frac{n}{2}P$ とする

$X(P) = Y(P) \Leftrightarrow a - bP = \frac{n}{2}P \Rightarrow P = \frac{a}{b + \frac{n}{2}}$

企業が同一の費用関数をもっているとする。

このとき企業の数 n と均衡の価格との関係を考える。

市場均衡の条件は $X(p) = n y(p)$

p は n の関数なので $X(p(n)) = n y(p(n))$

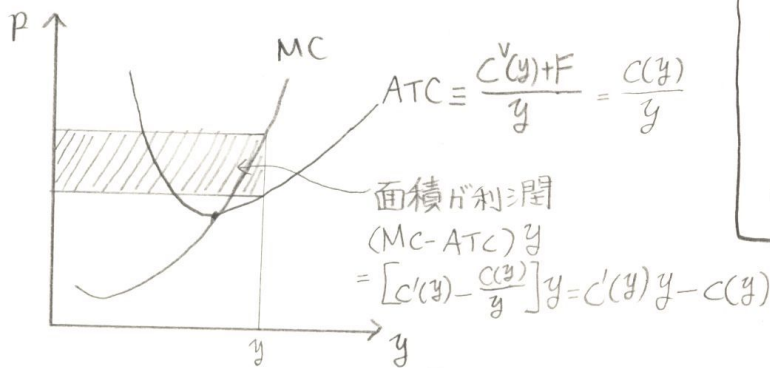
両辺を n で微分 $\frac{\partial X}{\partial p} \frac{\partial p}{\partial n} = y(p(n)) + n \frac{\partial y}{\partial p} \frac{\partial p}{\partial n}$

$$\Rightarrow X'(p) p'(n) = y(p(n)) + n y'(p) p'(n)$$

$$\text{よって } p'(n) = \frac{y(p(n))}{X'(p(n)) - n y'(p(n))}$$

p が増加すると X は小さくなって y が大きくなることを考えると、
 n が大きくなると p が下がることになる。

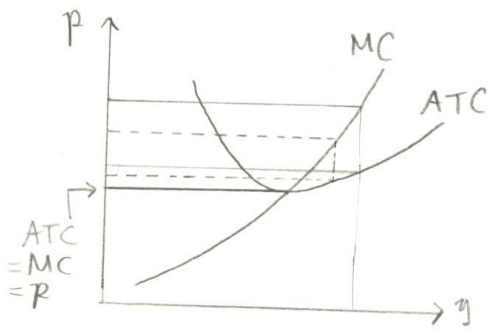
○ (長期)の参入撤退



短期と長期

短期... 労働の調整は可能だが、
 資本の調整は不可能
 (固定費用一定)

長期... すべての生産要素が調整可能



ここで企業の最大化問題より
 $\text{Max}_y Py - C(y) (\equiv \pi)$
 F.O.C $P - C'(y) = 0 \Rightarrow P = C'(y) = MC$
 $\Rightarrow C'(y)y - C(y) \equiv \pi > 0$
 $\frac{\partial P}{\partial n} < 0 \Rightarrow$ 参入により P は下がる

○ 消費者余剰

効用関数 $U(x, y) = u(x) + y$ とする (簡略化のため)

y は x 以外の全ての財と考えるよ。

この関数型を準線型効用関数と呼ぶ。

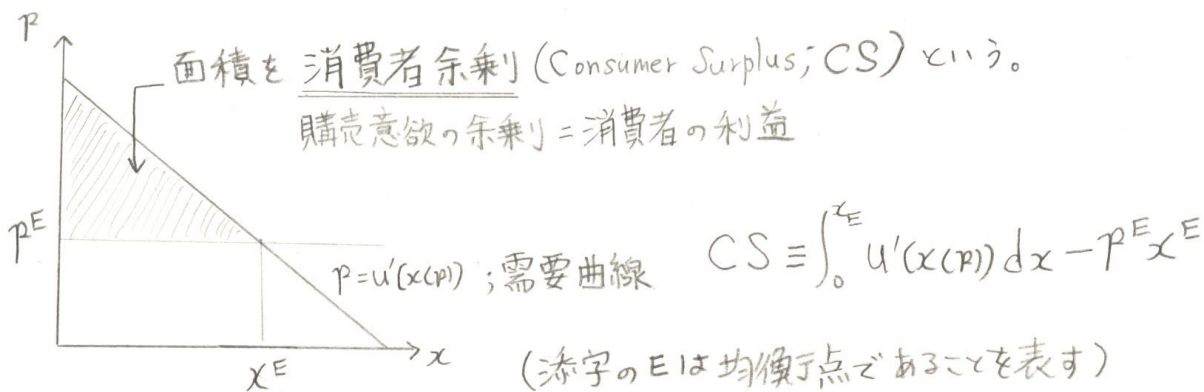
最大化問題は「 $\text{Max}_{x, y} U(x) + y \quad \text{s.t. } px + y = m$ 」

ただし y の価格を 1 とする。 m は所得。 y を代入して

「 $\text{Max}_x U(x) + m - px$ 」を解く。

F.O.C $u'(x) - p = 0$

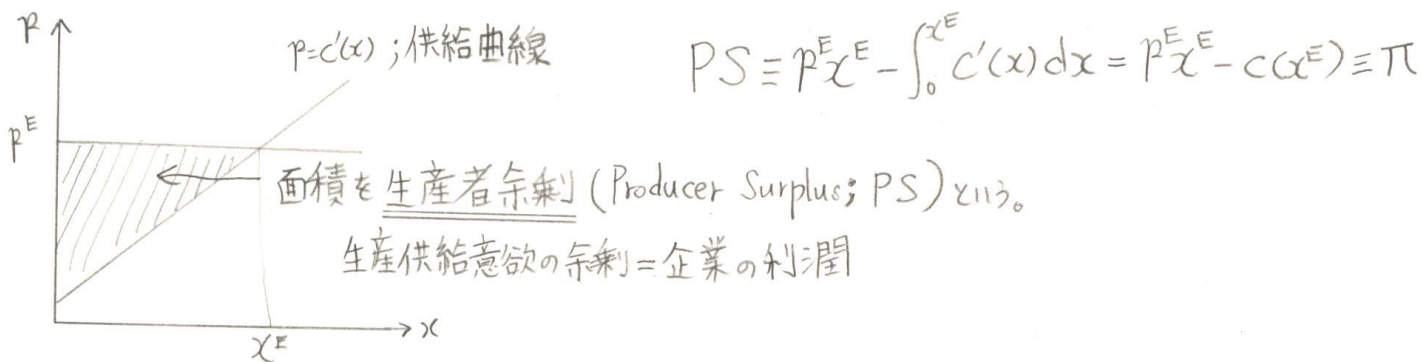
$\therefore p = u'(x) = u'(x(p))$ ← ^{これも}ワルラスの需要関数



○ 生産者余剰

xを生産する企業の最大化問題は「 $\text{Max}_x px - c(x)$ 」

F.O.C $p - c'(x) = 0 \therefore p = c'(x)$ ← 供給関数



○ Total Surplus; TS

TS \equiv CS + PS ← 社会厚生水準を計る目安 (世の中の人々がどれだけ得しているか)

○ 代表的代理人 (Representative Agent)

市場経済の均衡について客観的に考察するために市場に依存しないシステムを考える。

市場に依存しないAgentが存在すると仮定する。

Agentの效用関数は $u(x) + y$ とする。

yの価格を1としている

Agentは富(Wealth); Wをもっているとする。これは $c(x) + y = W$ を満たすとする。

Agentの最大化問題は

「 $\text{Max}_{x,y} u(x) + y \quad \text{s.t.} \quad c(x) + y = W$ 」

$\xrightarrow{y \text{ 消去}}$ 「 $\text{Max}_x u(x) + W - c(x)$ 」

F.O.C $U'(x) - c'(x) = 0 \quad \therefore U'(x) = c'(x)$
限界効用 限界費用 MC

\therefore で、 $TS \equiv CS + PS$
 $= \int_0^{x^E} U'(x) dx - p^E x^E + p^E x^E - \int_0^{x^E} c'(x) dx$
 $= \int_0^{x^E} U'(x) dx - \int_0^{x^E} c'(x) dx$
 $= U(x) - C(x) \quad (\text{添字の } E \text{ は略})$

TS の最大値を求めるために F.O.C $U'(x) - c'(x) = 0 \quad \therefore U'(x) = c'(x)$

Agent の F.O.C は TS を最大化する時の F.O.C と一致する。

さらに市場経済では、消費者の最大化問題、企業の最大化問題から

$U'(x) = p \quad \text{と} \quad c'(x) = p$ が成立する。(さっきやった)

よって市場経済の均衡では

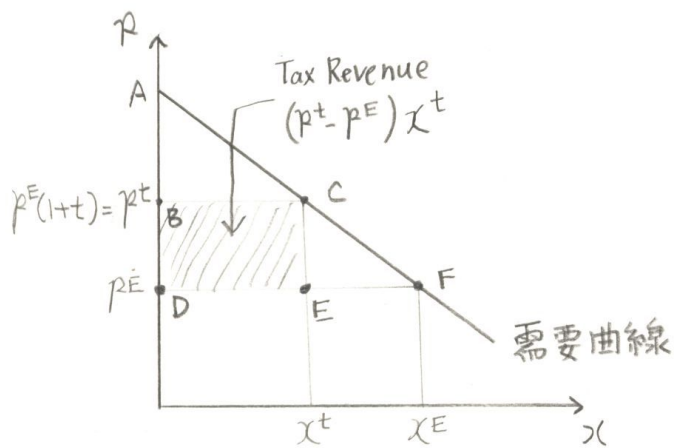
$U'(x) = c'(x) = p$ が成立する。

\Rightarrow 市場経済(完全競争)では社会厚生水準は最大化 (\because TS の最大化問題を解くから)

市場に依らない代表的代理人の厚生最大化を達成する。

税金について

課税率を t とする。



課税前の消費者余剰 $CS = \triangle ADF$ である。

課税後 CS は $\triangle ABC$ に減少するから

政府は四角形 $BCED$ だけの

税収 (Tax Revenue) を得ている。

しかし税収は消費者余剰の減少分を

相殺しきれず $\triangle CEF$ の部分が

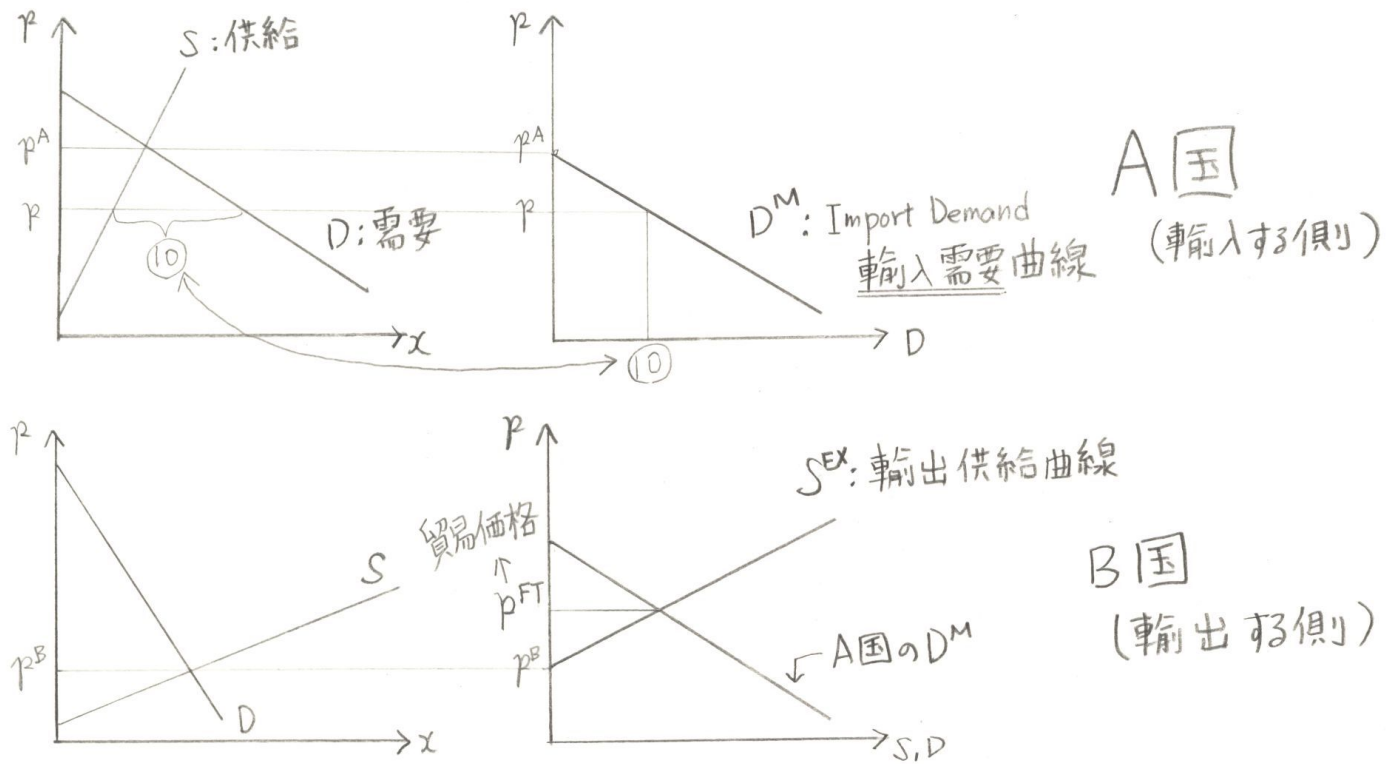
誰にも還元されず \triangle になっている。

この $\triangle CEF$ の大きさを 死加重 (Dead Weight loss)

といい、税の非効率である。

○ 自由貿易について (何が良いのか?)

生産技術, 選好関係が異なる2つの国を考える。
これらの国では同一の製品を生産消費しているとする。



A国 (輸入する側)

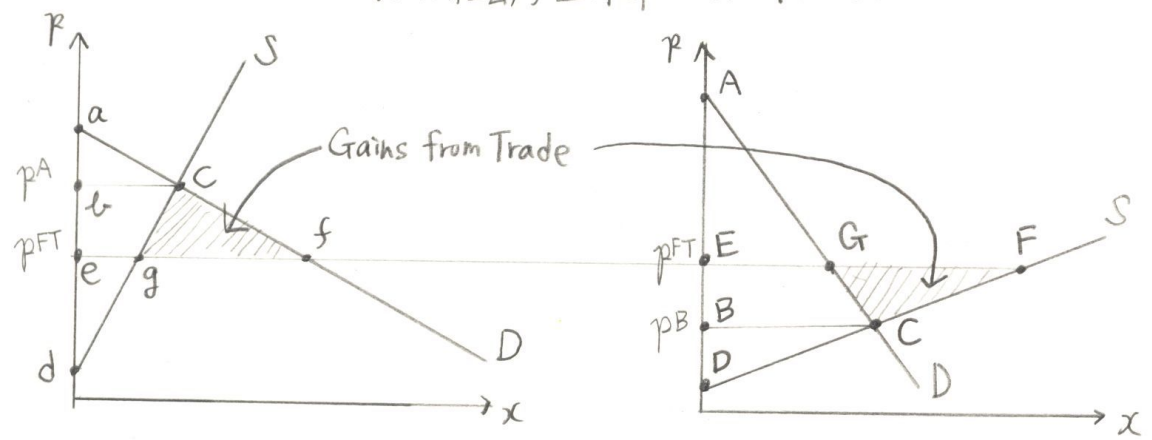
B国 (輸出する側)

自由貿易は何が良いか?

貿易前の貿易開始した後の社会厚生水準を比べる

$\Rightarrow W_{前} < W_{後}$ ならば自由貿易すべし

ここで W は社会厚生水準 $W \equiv TS \equiv CS + PS$



A国 貿易前 貿易後
 $CS = \Delta abc$ $CS = \Delta aef = \Delta abc + \square bcge + \Delta cgf$
 $PS = \Delta bcd$ $PS = \Delta edg = \Delta bcd - \square bcge$

B国 貿易前 貿易後
 $CS = \Delta ABC$ $CS = \Delta AEG = \Delta ABC - \square EBCG$
 $PS = \Delta BCD$ $PS = \Delta EDF = \Delta BCD + \square EBCG + \Delta CFG$

$W \equiv TS = \Delta adc$ $W \equiv TS = \Delta adc + \Delta cgf$
 増加した

$W \equiv TS = \Delta ADC$ $W \equiv TS = \Delta ADC + \Delta CFG$
 増加した

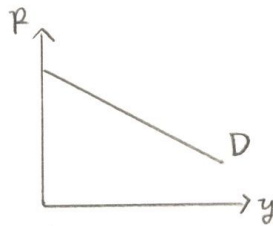
自由貿易

- A, B 両国とも社会厚生水準が上昇
 - A では CS が増加, PS が減少 ← A 国の企業は貿易に反対する
 - B では PS が増加, CS が減少 ← B 国の消費者は貿易に反対する
- 得をする人も損をする人もいるが、全体としてはプラスになる。

不完全競争 (独占... 企業が1つ, 寡占... 企業が少数 (特に2つの場合を複占))

◦ 独占 (Monopoly)

- 競争が存在しない
- Price Taker でない
- 価格を自由に設定できる



しかし前提として右下ガリの需要関数 (価格が下がれば需要は増える) を想定している。

Monopolist の最大化問題を考える。

$$\left[\begin{array}{l} \text{Max}_{P, y} P y - C(y) \quad \text{s.t.} \quad P = D(P) \end{array} \right] \quad D(P) \equiv \text{需要}$$

\downarrow
 $P = P(y)$ とする。このとき需要は右下がりなので $P'(y) < 0$

$$\left[\text{Max}_y P(y)y - C(y) \right]$$

$P(y)y$ を 収入 (Revenue) という。

$$\text{F.o.C} \quad \underbrace{P(y) + P'(y)y}_{MR} - \underbrace{C'(y)}_{MC} = 0$$

よって $P(y) + P'(y)y (= \frac{\partial}{\partial y}(P(y)y))$ を 限界収入 (Marginal Revenue; MR) という。

$$\therefore \underline{MR = MC}$$

$$\rightarrow \text{変形して } P(y) \left[1 + \frac{dP}{dY} \frac{y}{P(y)} \right] = C'(y)$$

$\varepsilon \equiv \frac{dy}{dP} \frac{P}{y} = \frac{\frac{dy}{dP}}{\frac{P}{y}}$ を 弾力性 (Elasticity) という。

$$\Leftrightarrow P(y) \left[1 + \frac{1}{\varepsilon} \right] = C'(y)$$

例) $P(y) = a - by \quad C(y) = cy \quad a, b, c > 0$

最大化問題は

$$\left[\text{Max}_y (a - by)y - cy \right]$$

$$\text{F.o.C} \quad \underbrace{a - 2by}_{MR} - \underbrace{c}_{MC} = 0$$

→ y について解くと
 $y^* = \frac{a - c}{2b}$

$$P(y^*) = a - by^* = \frac{a + c}{2}$$