

1 . 需要の理論

1 . 1 . 需要関数と効用の最大化

消費者の最適化行動： $\max_{x \geq 0} u(x) \text{ s.t. } px = M$

需要とはこの最大化問題の解のこと .

$p = (p_1, \dots, p_N) :$	価格ベクター
$x = (x_1, \dots, x_N) :$	需要ベクター
$N :$	市場で取り引きされている財の種類
$M :$	所得
$u(x) :$	効用関数

1 . 2 . 予算集合

$$B(p, M) = \{x \geq 0 : px \leq M\} \quad .$$

1 . 3 . 需要対応

$$D(p, M) = \arg \max_{x \geq 0} u(x) \text{ s.t. } x \in B(p, M) \quad .$$

註： $\arg \max$ とは 最大化問題の解の集合のこと .

1.4. 需要の存在

定理 1.4.1: 効用関数が連続で, $p \gg 0$ かつ $M > 0$ ならば需要が存在する.

証明: もし $M > 0$ ならば, $p \gg 0$ について, $B(p) \neq \emptyset$.

さらに $p \gg 0$ ならば, 予算集合はコンパクト. コンパクト集合の上の連続関数は最大値を持つので, $D(p, M) \neq \emptyset$. 証明終わり.

1.5. 効用関数が厳密な凹関数の場合における需要関数の存在:

註: 需要対応 $D(p, M)$ がどの p についても, ただ一つの要素を持つときには, 需要関数と呼ばれる. つまり, どの p についても, 消費者の最適化行動がただ一つの解を持つということ.

註: ある関数 $f(x)$ が凹関数であるというのは, もし $0 < \alpha < 1$ ならば,

$$f(\alpha x' + (1-\alpha)x'') \geq \alpha f(x') + (1-\alpha)f(x'')$$

が成立するという事. とくに, 必ず厳密な不等号が成り立つときには, f は厳密な凹関数であるという.

定理 1.5.1: 効用関数が厳密な凹関数ならば, $D(p, M)$ は需要関数である.

証明: もし, $D(p, M)$ が関数でなければ, ある p について, x' と x'' が存在して, $x' \neq x''$ かつ $x' \in D(p, M)$ および $x'' \in D(p, M)$ が成立する. このとき, $px' \leq M$ かつ $px'' \leq M$ なので, $p(\alpha x' + (1-\alpha)x'') \leq M$ が成立するので $\alpha x' + (1-\alpha)x'' \in B(p)$ である. さらに, u が厳密な凹関数なので,

$$u(\alpha x' + (1-\alpha)x'') > \alpha u(x') + (1-\alpha)u(x'')$$

となるので, x' や x'' は需要ではありえない. 証明終わり.

1 . 6 . 需要関数と予算

註：効用関数が局所的に非飽和であるとは，どんな x とどんな $\epsilon > 0$ をとっても， $|x' - x| < \epsilon$ なる x' が存在して，

$$u(x') > u(x)$$

定理 1.6.1: もし $x \in D(p, M)$ ならば， $px = M$ ．

証明: 各自に任せる．