

経済学概論 A (メカニズムと権利) 期末試験問題冊子
香川大学 経済学部 2000 年度 前期
担当: H. Reiju Mihara

注意

- a. 問題 1 から問題 10 の解答はマークシートに鉛筆 (HB がベスト) で記入し, 問題 11 の解答はこの冊子の第 5 ページ表面に直接記入すること. そして (i) マークシートと (ii) 問題 11 の解答ページ (希望者のみ) とを提出すること.
- b. マークシートの「学生番号」欄には, 最初の 1 桁を空欄 (またはゼロ) にして学籍番号を右詰めで記入すること. その下のマーク欄には, 学籍番号の左端にゼロを加え 学部を表す文字を数字に変換 (E は 0 に, J は 1 に, それ以外は 3 に変換) したものをマークすること. 例: 学籍番号 99E199 の学生は 0990199 とマーク.
- c. [設問 1] から [設問 27] のそれぞれについて, もっとも適当と思う正解候補につけられたラベルと同じ数字 (マーク記号) を, マークシート上の対応する設問番号直下の 1 から 0 の中から選び, マークせよ.
- d. 配点はそれぞれの設問のところに標示している. 合計は 100 点である. 正解は三原オフィスドアと経済学部掲示板に掲示する予定.

問題 1. [6 点] 選択肢の集合を $X = \{a, b, c\}$ とする. 個人の集合を $\{1, 2\}$ とする. いま選好プロファイル (R_1, R_2) が以下のようにあたえられている bP_1aP_1c かつ cP_2bP_2a . (P_i は R_i に対応する強い選好. xP_iy は「個人 i は x を y よりも好む」の意. たとえば個人 1 は b を a よりも好み, a を c よりも好む. xR_iy は「個人 i は x を y 以上に好む」の意. 問題 11 参照.)

以下の集合 (i), (ii), (iii) のそれぞれについて, それと等しい集合をラベル (1) から (0) をつけた正解候補から選べ:

- (i) 集合 $\{i \in I : aP_1c\}$ [設問 1: 2 点],
(ii) 集合 $\{x : xP_2b\}$ [設問 2: 2 点],
(iii) 集合 $\bigcap_{z \in X} \{x : xR_1z\}$ [設問 3: 2 点].
設問 1-3 正解候補: (1) \emptyset , (2) $\{1\}$, (3) $\{2\}$, (4) $\{1, 2\}$, (5) $\{a\}$, (6) $\{b\}$, (7) $\{c\}$, (8) $\{a, b\}$, (9) $\{b, c\}$, (0) $\{a, c\}$.

問題 2. [4 点] つぎの命題 1, 2 について (i) その真偽と (ii) それが真または偽であることの理由としてもっとも妥当なものとの組み合わせを選べ. ただし $\mathbb{N} := \{1, 2, 3, \dots\}$ とする.

命題 1 [設問 4: 2 点]: $\forall x \in \mathbb{N} \exists y \in \mathbb{N} [y > x]$.

- (1) 真; $x = 1$ とすればよい.
(2) 真; 与えられた x にたいして, $y = x + 3$ とすればよい.
(3) 偽; 与えられた x にたいして, $y = x$ とすればよい.
(4) 偽; 与えられた x にたいして, $y = 1$ とすればよい.

命題 2 [設問 5: 2 点]: $\exists y \in \mathbb{N} \forall x \in \mathbb{N} [y > x]$.

- (1) 真; 「 $\forall x \in \mathbb{N} [y > x]$ 」となる y が存在するとして, $x = y - 1$ とすればよい.
(2) 真; 与えられた x にたいして, $y = x + 3$ とすればよい.
(3) 偽; 「 $\forall x \in \mathbb{N} [y > x]$ 」となる y が存在するとして, $x = y + 1$ とすれば矛盾が導ける.
(4) 偽; $y = 1$ とすれば「 $\forall x \in \mathbb{N} [y > x]$ 」とならないので.

問題 3. [5 点] 戦略形ゲーム $(S_1, S_2; u_1, u_2)$ が与えられている. 戦略プロファイル $s = (s_1, s_2)$ がナッシュ均衡で

あるとは, 以下のどの条件をみたすことが [設問 6: 5 点]:

- (1) $u_1(s_1, s_2) \geq u_1(s'_1, s_2)$ for all $s'_1 \in S_1$
and $u_2(s_1, s_2) \geq u_2(s'_1, s_2)$ for all $s'_1 \in S_1$.
(2) $u_1(s_1, s_2) \geq u_1(s_1, s'_2)$ for all $s'_2 \in S_2$
and $u_2(s_1, s_2) \geq u_2(s_1, s'_2)$ for all $s'_2 \in S_2$.
(3) $u_1(s_1, s_2) \geq u_1(s'_1, s_2)$ for all $s'_1 \in S_1$
and $u_2(s_1, s_2) \geq u_2(s_1, s'_2)$ for all $s'_2 \in S_2$.
(4) $u_1(s_1, s_2) \geq u_1(s'_1, s'_2)$ for all $s'_1 \in S_1, s'_2 \in S_2$
and $u_2(s_1, s_2) \geq u_2(s'_1, s'_2)$ for all $s'_1 \in S_1, s'_2 \in S_2$.

問題 4. [15 点] 以下のゲームを考える.

		Player 2		
		l	m	r
Player 1	U	2, 3	3, 2	0, 0
	M	1, -1	1, -1	1, 1
	D	2, 1	1, 2	-1, 1

- (i) Player 1 の戦略 U にたいする Player 2 の最適反応を以下の正解候補 [設問 8 と共通] から選べ [設問 7: 2 点].
(ii) Player 2 の支配戦略を以下の正解候補から選べ [設問 8: 3 点].

設問 7-8 正解候補: (1) 戦略 U , (2) 戦略 M , (3) 戦略 D , (4) 戦略 l , (5) 戦略 m , (6) 戦略 r , (7) 存在しない.

- (iii) このゲームの (純粋戦略による) ナッシュ均衡を以下の正解候補 [設問 10 と共通] から選べ. [設問 9: 5 点, すべての正解候補を選んだ場合のみ得点]

- (iv) いま $\mathcal{G} = \{\{1\}, \{2\}, \{1, 2\}\}$ をすべての空でない提携の集まりとする. このゲームの (純粋戦略による) \mathcal{G} -強均衡を以下の正解候補から選べ [設問 10: 5 点, すべての正解候補を選んだ場合のみ得点]

設問 9-10 正解候補 (均衡が存在しない場合は (0) を, 存在する場合はそれらすべて (1 つとは限らない) を (1)-(9) から選ぶこと): (1) (U, l) , (2) (U, m) , (3) (U, r) , (4) (M, l) , (5) (M, m) , (6) (M, r) , (7) (D, l) , (8) (D, m) , (9) (D, r) , (0) 存在しない.

問題 5. [5 点] 個人の集合を $N = \{1, 2, \dots, n\}$ とする ($n \geq 2$). 選択肢の集合を X とする. X は少なくとも 3 つの要素を持つとする. X 上の選好の集合を \mathcal{R} と書く. X の部分集合で有限かつ非空のもの (「アジェンダ」) のあつまりを \mathcal{F} とする.

$\mathcal{P} \subset \mathcal{R}$ とする (\mathcal{P} はある制限された選好の集合). 社会選択ルールとは関数 $C : \mathcal{F} \times \mathcal{P}^N \rightarrow \mathcal{F}$ であり, おのおののアジェンダ $A \in \mathcal{F}$ とおのおのの選好プロファイル $R = (R_1, \dots, R_n) \in \mathcal{P}^N$ にたいして, 非空の部分集合 $C(A, R) \subset A$ を対応させる.

いま $X = \{a, b, c\}$ とする. 関数 $C_a : \mathcal{F} \times \mathcal{P}^N \rightarrow \mathcal{F}$ を $C_a(A, R) := \{a\}$ によって定義する. (i) C_a は社会選択ルールかどうかと (ii) その理由としてもっとも妥当なものとの組み合わせを選べ [設問 11: 5 点].

- (1) 社会選択ルールではない; $C_a(\{a, b, c\}, R) = \{a\}$ となることからいえる.
(2) 社会選択ルールではない; $C_a(\{a\}, R) = \{a\}$ となることからいえる.
(3) 社会選択ルールではない; $C_a(\{b\}, R) = \{a\}$ となることからいえる.
(4) 社会選択ルールである; $C_a(\{a, b, c\}, R) = \{a\}$ となることからいえる.
(5) 社会選択ルールである; $C_a(\{a\}, R) = \{a\}$ となること

からいえる。

(6) 社会選択ルールである; $C_a(\{b\}, R) = \{a\}$ となることからいえる。

問題 6. [5 点] いま社会選択ルール $C_0 : \mathcal{F} \times \mathcal{P}^N \rightarrow \mathcal{F}$ を $C_0(A, R) := A$ によって定義する. このとき (i) C_0 はパレート条件をみたすかどうかと (ii) 「社会選択ルール $C : \mathcal{F} \times \mathcal{P}^N \rightarrow \mathcal{F}$ がパレート条件をみたす」の定義文として適当なものとの組み合わせを正解候補から選べ [設問 12: 5 点].

定義文 1: $\forall x, y \in X \forall R \in \mathcal{P}^N [(\forall i \in N x P_i y) \rightarrow \forall A \in \mathcal{F} (x \in A \rightarrow y \notin C(A, R))]$.

定義文 2: $\forall x, y \in X \forall R \in \mathcal{P}^N [(\forall i \in N x P_i y) \rightarrow \forall A \in \mathcal{F} (y \in A \rightarrow x \notin C(A, R))]$.

定義文 3: $\forall x, y \in X \forall R \in \mathcal{P}^N \{ \{x D_G y \} \& (\forall i \in G x P_i y) \} \rightarrow \forall A \in \mathcal{F} [x \in A \rightarrow y \notin C(A, R)]$.

定義文 4: $\forall x, y \in X \forall R \in \mathcal{P}^N \{ \{x D_G y \} \& (\forall i \in G x P_i y) \} \rightarrow \forall A \in \mathcal{F} [y \in A \rightarrow x \notin C(A, R)]$.

ただし D_G は提携 G の権利関係である.

正解候補:

- (1) C_0 はパレート条件をみたす; 定義文 1 が適当.
- (2) C_0 はパレート条件をみたす; 定義文 2 が適当.
- (3) C_0 はパレート条件をみたす; 定義文 3 が適当.
- (4) C_0 はパレート条件をみたす; 定義文 4 が適当.
- (5) C_0 はパレート条件をみたさない; 定義文 1 が適当.
- (6) C_0 はパレート条件をみたさない; 定義文 2 が適当.
- (7) C_0 はパレート条件をみたさない; 定義文 3 が適当.
- (8) C_0 はパレート条件をみたさない; 定義文 4 が適当.

問題 7. [10 点] [設問 13], [設問 14] とある空白を埋めることにより, 次の定理の証明を完成させよ:

権利体系 $D^G = \langle D_G \rangle_{G \in \mathcal{G}}$ において, 少なくとも 2 人の個人 i, j が非空な権利関係 (対称的とはかぎらない) をもっており, それぞれの権利関係に属するペア $(x, y) \in D_{\{i\}}$ と $(z, w) \in D_{\{j\}}$ で, 重ならない $(\{x, y\} \cap \{z, w\} = \emptyset)$ ものがあるとする. このとき, パレート条件をみたし D^G を尊重する社会選択ルール $C : \mathcal{F} \times \mathcal{R}^N \rightarrow \mathcal{F}$ は存在しない.

証明. ある社会選択ルール $C : \mathcal{F} \times \mathcal{R}^N \rightarrow \mathcal{F}$ がパレート条件をみたし, D^G を尊重するとする. 条件により, $(x, y) \in D_{\{i\}}$ かつ $(z, w) \in D_{\{j\}}$ かつ $\{x, y\} \cap \{z, w\} = \emptyset$ を仮定する.

以下をみたすプロファイル R を考える:

$$R_i : wxyz$$

$$R_k : yzwx \quad \text{for all } k \neq i.$$

アジェンダ $A = \{x, y, z, w\}$ を考える.

- $x \notin C(A, R)$. なぜなら [設問 13: 5 点].
- $y \notin C(A, R)$. なぜなら [設問 14: 5 点].
- $z \notin C(A, R)$. なぜなら [以下省略].
- $w \notin C(A, R)$. なぜなら [以下省略].

したがって $C(A, R) = \emptyset$ となり, 矛盾が導かれた. ■

設問 13-14 正解候補:

- (1) すべての $t \in N$ について $w P_t x$ で, C がパレート条件をみたすから
- (2) すべての $t \in N$ について $y P_t z$ で, C がパレート条件をみたすから
- (3) $(x, y) \in D_{\{i\}}$ かつ $x P_i y$ で, C がパレート条件をみたすから

(4) $(z, w) \in D_{\{j\}}$ かつ $z P_j w$ で, C がパレート条件をみたすから

(5) すべての $t \in N$ について $w P_t x$ で, C が D^G を尊重するから

(6) すべての $t \in N$ について $y P_t z$ で, C が D^G を尊重するから

(7) $(x, y) \in D_{\{i\}}$ かつ $x P_i y$ で, C が D^G を尊重するから

(8) $(z, w) \in D_{\{j\}}$ かつ $z P_j w$ で, C が D^G を尊重するから

問題 8. [10 点] 権利体系 $D^G = \langle D_G \rangle_{G \in \mathcal{G}}$ とアジェンダ $A \subset X$ が与えられているとき, 「ゲーム・フォーム $\Gamma_A = (S_A, g_A)$ が D^G にたいして自由尊重型である」とは以下で定義される.¹

$$\forall x, y \in A \forall G \in \mathcal{G} \{x D_G y \rightarrow \forall s \in S_A$$

$$[y = g_A(s) \rightarrow \exists s'_G \in \prod_{i \in G} S_{iA} (x = g_A(s'_G, s_{-G}))].$$

いま $N = \{1, 2\}$ で $A = \{a, b, c\}$ とする. 権利体系 $D^G = \langle D_{\{1\}} \rangle$ が $D_{\{1\}} = \{(a, c)\}$ から成っている. べつの権利体系 $D^{G'} = \langle D_{\{2\}} \rangle$ が $D_{\{2\}} = \{(c, b)\}$ から成っている.

(i) 以下の表で与えられているゲーム・フォーム (S_A, g_A) について正しい記述を選べ [設問 15: 5 点]:

		Player 2	
		1	2
Player 1	1	c	b
	2	a	b

(ii) 以下の表で与えられているゲーム・フォーム (S'_A, g'_A) について正しい記述を選べ [設問 16: 5 点]:

		Player 2	
		1	2
Player 1	1	c	b
	2	a	a
	3	c	c

設問 15-16 正解候補:

- (1) このゲームフォームは D^G にたいしても $D^{G'}$ にたいしても自由尊重型である.
- (2) このゲームフォームは D^G にたいして自由尊重型であるが, $D^{G'}$ にたいしては自由尊重型でない.
- (3) このゲームフォームは D^G にたいして自由尊重型でないが, $D^{G'}$ にたいして自由尊重型である.
- (4) このゲームフォームは D^G にたいしても $D^{G'}$ にたいしても自由尊重型でない.

問題 9. [15 点] 「ソロモンの例」では, 状態の集合が $\Theta = \{\alpha, \beta\}$ で, アウトカムの集合が $\{a, b, c, d\}$ で与えられている. 状態は次の 2 つ:

α : アンナが本当の母親である場合,

β : ベスが本当の母親である場合.

¹ $s'_G \in \prod_{i \in G} S_{iA}$ は G に属する個人の戦略の列で $s_{-G} \in \prod_{i \notin G} S_{iA}$ は G に属さない個人の戦略の列. たとえば $N = \{1, 2, 3, 4\}$ で $G = \{1, 4\}$ のとき, $s'_G = (s'_1, s'_4) \in S_{1A} \times S_{4A}$, $s_{-G} = (s_2, s_3) \in S_{2A} \times S_{3A}$, $(s'_G, s_{-G}) = (s'_1, s_2, s_3, s'_4)$. もちろん $s = (s_G, s_{-G})$ と書ける.

アウトカムは次の4つ:

- a: その子供をアンナに渡す,
- b: その子供をベスに渡す,
- c: その子供を2つに切り裂く,
- d: アンナとベスとその子供を殺す.

これら4つのアウトカムにたいするアンナ(エージェント1)とベス(エージェント2)の選好は以下で与えられている:

- 状態 α のとき: アンナが $abcd$ の順; ベスが $bcad$ の順.
- 状態 β のとき: アンナが $acbd$ の順; ベスが $bacd$ の順.

ソロモンの例の選択関数 $f: \Theta \rightarrow A$ は $f(\alpha) = a$ かつ $f(\beta) = b$ をみたく.

[設問17] から [設問21] とある空欄を埋めることにより, 選択関数 f はナッシュ遂行できないことをしめせ. 同じ設問番号の空欄が複数回現れていることがあるので, 注意せよ.

仮にアンナとベスをプレーヤーとするゲームフォーム g (以下の表に一部スケッチ) が f を遂行するとする(背理法の仮定).

		Bess		
		s_2		
Anna	s_1	...	?	...
		⋮	⋮	⋮

- 状態 β を考える.
 - $f(\beta) = b$ だから, f が遂行するにはアウトカム [設問17: 3点] がゲームフォーム g を表す行列の枠目のどこかに現れなければならない. その枠目に対応するナッシュ均衡を (s_1, s_2) とよぼう. ナッシュ均衡の定義により, [設問18: 3点] は s_1 にたいする最適反応で, s_1 は [設問19: 3点] にたいする最適反応である.
 - s_1 が [設問19] にたいする最適反応であるためには, s_2 の列に [設問20: 3点] にとって [設問17] より望ましいものが現れてはならない. 状態 β のときの [設問20] の選好から, その列は [設問21: 3点] または d で埋まることが分かる.
- 状態 α を考える. [設問17] はナッシュ均衡アウトカムであることがしめせる(ただし詳細は省略).
- f を遂行するゲーム・フォームが状態 α でプレイされたときの均衡アウトカムは [都合により伏字] だけではない. ところが上では [設問17] が均衡アウトカムになってしまっているので矛盾.

設問17-21 正解候補: (1) a , (2) b , (3) c , (4) d , (5) s_1 , (6) s_2 , (7) アンナ, (8) ベス, (9) ソロモン, (0) 子供.

問題10. [15点] 「ソロモンの例」を考える(問題9参照; 正確にはアウトカム集合その他が修正されている).

いま, 単純化のために,

- 本当の母親にとってのその子供の価値(子供を取り戻すために払っていい額; 評価額)を v^m ,
- 偽の母親にとってのその子供の価値を v^n

とする. 2人の女性は互いの評価額を知っており, ソロモンは $v^m > v^n$ という事実だけを知っていると. ソロモンの目的は本当の母親に子供を渡すことである. 母親が支払いをすべきだということを選択関数 f はしていない.

Figure 5.3の展開形ゲーム・フォームであらわされたメカニズム g を考える. [4ページ参照: 状態ごとの利得の組(アンナの利得, ベスの利得)と Stage 3 での分岐条件も記入している.]

[設問22] から [設問27] とある空欄を埋めることにより, メカニズム g はソロモンの選択関数 f をサブゲーム完全均衡で遂行することをしめせ:

- アンナが本当の母親のとき(状態 α), アンナが自分が本当の母親だといい, ベスがそれに同意するのが均衡になる. よって子供はアンナへ渡される.
 - Stage 3 でアンナは $v^m - v - F \geq -F$ のときのみ対抗する. (この不等式の左辺はケース3でのアンナの利得; 右辺は [設問22: 5点] の利得.) つまり $v^m \geq v$ のときのみ対抗する.
 - もし Stage 3 でアンナが対抗してきたら Stage 2 でベスが対抗したときのベスの利得は [設問23: 2点]. Stage 2 で同意して子供をあきらめたほうがベスにとってまし(ベスの利得は [設問24: 2点]) である.
 - もし Stage 3 でアンナが対抗してこなかったら(このとき $v^m \leq v$ になっている), Stage 2 でベスが対抗することにより, ベスは子供を得ることができる(ベスの利得は [設問25: 2点]). ところが対抗するためのつけ値 v が高くなりすぎるので ($v^n < v^m \leq v$ なので, 前記の利得は負になる), ベスは対抗しないほうがましである.
 - 以上により, Stage 2 ではベスが同意するはずである. そうすると Stage 1 でアンナは自分が本当の母親だと言う方が有利. (自分が本当の母親だと言ったときのアンナの利得は [設問26: 2点] で, そう言わなかったときのアンナの利得は [設問27: 2点] である.)
- ベスが本当の母親のとき(状態 β), アンナが自分は母親でないと言うのが均衡になる. 子供はベスへ渡される. (詳細は省略.)

設問22 正解候補: (1) ケース1でのアンナ, (2) ケース1でのベス, (3) ケース2でのアンナ, (4) ケース2でのベス, (5) ケース3でのアンナ, (6) ケース3でのベス, (7) ケース4でのアンナ, (8) ケース4でのベス.

設問23-27 正解候補: (1) 0, (2) v^n , (3) v^m , (4) $v^m - v - F$, (5) $v^n - v - F$, (6) $-F$, (7) $v^n - v$, (8) $v^m - v$.

問題 11 . [10 点] 選択肢の集合 X 上の選好 R を考える .
すなわち R は X 上の 2 項関係で , 完備性 (for all $x, y \in X$,
either xRy or yRx) と推移性 (for all $x, y, z \in X$, if xRy
and yRz , then xRz) とをみたすものである . R に対応する
強い選好を P と書く (xPy は xRy and $\neg yRx$ で定義
される) .

いま選択肢 x, y, z について , xRy と yPz とがなりたっ
ていると仮定する . このとき xPz となることを証明せよ .
ひとつひとつのステップが導かれる理由 (「仮定 xRy に
より」「 R の推移性により」「 P の定義から」の類い) も明
示すること .

経済学概論 A (メカニズムと権利) 期末試験解答用紙
香川大学 経済学部 2000 年度 前期
担当 : H. Reiju Mihara

学籍番号 _____

氏名 _____

問題 11 の解答をこの面に記入して , (i) マークシート
とともに (ii) この解答用紙 (他ページから切り離す) も提
出すること . ただし得点としてカウントされなくてもかま
わなければ , この用紙を提出する必要はない .

この用紙には殴り書きや落書き , そして授業の感想など
を自由に記入してもよい . ただし問題 11 の解答と紛らわ
しくならないようにすること . 問題 11 に関係のない内容
は得点にマイナスの影響を与えることはない .