

УДК 51.330.115

СУЩЕСТВОВАНИЕ МАГИСТРАЛИ В МОДЕЛИ С ДИСКОНТОМ

В.Л. Макаров

В заметке рассматривается модель экономической динамики, заданная выпуклым замкнутым множеством $\Omega \subset R_+^n \times R_+^n$ и непрерывной вогнутой функцией (полезности) $u: R_+^n \rightarrow R_+$. Здесь R_+^n - неотрицательный ортант n -мерного евклидова пространства R^n . Данную модель будем обозначать через (Ω, u) . Т р а е к т о р и я в модели (Ω, u) представляет собой последовательность $(x_t, c_t)_{t=0}^\infty$ такую, что x_t и $c_t \in R_+^n$, $(x_t, x_{t+1} + c_t) \in \Omega$ для всех t . Экономически x_t - вектор продуктов, имеющихся в производстве в начале временного интервала t ; c_t - вектор объемов продуктов, идущих на конечное потребление в течение временного интервала t .

Оптимальная траектория определяется в зависимости от функции u и числа $\mu > 1$, которое называется коэффициентом приведения, или дисконтирования, полезности во времени. Траектория $(\bar{x}_t, \bar{c}_t)_{t=0}^\infty$ - о п т и м а л ь н а, если $\sum_{t=0}^\infty u(\bar{c}_t) \mu^{-t} \geq \sum_{t=0}^\infty u(c_t) \mu^{-t}$ для всех траекторий, выходящих из состояния x_0 . Оптимальная траектория $(\bar{x}_t, \bar{c}_t)_{t=0}^\infty$ называется м а г и с т р а л ь ю, если $(\bar{x}_t, \bar{c}_t) = (\bar{x}, \bar{c})$ для всех t .

Вопрос о существовании магистрали для модели (Ω, u, μ) рассматривался ранее в работах [1 - 3] при несколько других предположениях относительно множества Ω и функции u .

Пусть $C = \{c \in R_+^n \mid c = y - x, (x, y) \in \Omega\}$. Пусть, далее $\lambda_0 = \max \lambda$, где \max берется по множеству $\{\lambda \mid \lambda x \leq y\}$,

$(x, y) \in \Omega$ }.

ТЕОРЕМА существования магистрали. Пусть модель (Ω, μ, λ) обладает следующими свойствами:

- 1⁰. Множество C ограничено.
- 2⁰. $\mu < \lambda$.
- 3⁰. $\mu(c) = 0$, если $c^{(i)} = 0$ хотя бы для одного i .

Тогда магистраль существует.

Доказательству этой теоремы предположим несколько предварительных рассуждений и лемму.

Сформулируем задачу выпуклого программирования:

ЗАДАЧА I. Найти $\max x y$ при условии $(b, y) \in X$, где X есть замыкание множества

$$\left\{ z \in R^{n+2} \mid z = \lambda \left(-1, \frac{y-c}{\mu} - x, y \right), (x, y) \in \Omega, 0 \leq y \leq \mu(c), \right. \\ \left. 0 \leq c \leq y, \lambda \geq 0 \right\}; \\ b = \left(-1, \left(\frac{1}{\mu} - 1 \right) x_0 \right).$$

В дальнейшем будем предполагать, что x_0 принадлежит множеству

$$X = \left\{ x \in R_+^n \mid (x, y) \in \Omega, y - x \geq 0 \right\}.$$

В силу условий теоремы 1⁰ и 2⁰ множество C компактно и непусто. Отсюда непосредственно следует, что решение сформулированной задачи выпуклого программирования существует при условии $x_0 \in X$. Это решение определяется векторами x, y, c . Обозначим множество всех векторов x , входящих в решение задачи, через $x(x)$.

Поскольку имеет место неравенство $\mu < \lambda$, то существует такой вектор $(\bar{x}, \bar{y}) \in \Omega$, что $\frac{y-c}{\mu} - \bar{x} \geq 0$, причем $\bar{c} > 0$. Данный факт позволяет утверждать следующее.

Пусть $(x(s))_{s=0}^{\infty}$ - последовательность векторов из множества X , сходящаяся к нулевому вектору. Если в качестве вектора ограничений задачи I брать $(-1, (\frac{1}{\mu} - 1)x(s))$, $s=0, 1, \dots$, то векторы $(\bar{x}(s), \bar{y}(s), \bar{c}(s))$, определяющие решение задачи I, все расположены на некотором расстоянии от нулевого вектора, так как векторы \bar{x} , \bar{y} и \bar{c} удовлетворяют огра-

ничениям при любом $x(s)$. Следовательно, существует число $\varepsilon > 0$ такое, что если $\sum_i x_i^{(i)} \geq \varepsilon$, то для вектора $x \in X(x_0)$ также будет выполнено неравенство $\sum_i x_i^{(i)} \geq \varepsilon$.

Обозначим через $X(\varepsilon)$ множество $\{x \in R_+^n \mid x \in X, \sum_i x_i^{(i)} \geq \varepsilon\}$. Определим на множестве $X(\varepsilon)$ точечно-множественное отображение $\Gamma: x \rightarrow \Gamma(x)$ следующим образом:

Сформулируем задачу II, отличающуюся от задачи I только тем, что в ней конус \tilde{Z} определен с помощью конуса Z и дополнительного условия $x \leq y$ для $(x, y) \in \Omega$. Более точно, \tilde{Z} есть замыкание множества $\{z \in R^{n-2} \mid z = \lambda(-1, \frac{y-c}{\mu} - x, \gamma), (x, y) \in \Omega, x \leq y, 0 \leq c \leq y, 0 \leq \gamma \leq u(c), \lambda > 0\}$.

Решение задачи II существует по тем же соображениям, что и решение задачи I, и определяется векторами x, y, c . Обозначим множество векторов x , входящих в решение задачи II при векторе ограничений $b = (-1, (\frac{1}{\mu} - 1)x_0)$, через $\Gamma(x_0)$. Поскольку решение x, y, c по определению удовлетворяет неравенству $x \leq y$, то $\Gamma(x) \subset X$ для любого x . Более того, в силу только что приведенного рассуждения с ε , $\Gamma(x) \subset X(\varepsilon)$, если $x \in X(\varepsilon)$, то есть отображение Γ переводит множество $X(\varepsilon)$ в себя.

ЛЕММА. Отображение Γ обладает следующими свойствами:

- а) $\Gamma(x)$ непусто и выпукло для любого $x \in X(\varepsilon)$.
- б) Γ полунепрерывно сверху по Какутани.

Справедливость этой леммы устанавливается стандартным образом, поэтому доказательство здесь не приводится.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО теоремы. (а) Согласно лемме, точечно-множественное отображение $\Gamma: x \rightarrow \Gamma(x)$ удовлетворяет условиям теоремы Какутани о неподвижной точке. Обозначим неподвижную точку через \bar{x} , то есть $\bar{x} \in \Gamma(\bar{x})$. Решение задачи II при векторе ограничений $b = (-1, (\frac{1}{\mu} - 1)\bar{x})$ обозначим через $(\bar{x}, \bar{y}, \bar{c})$. Для \bar{c} выполнено неравенство $\bar{c} > 0$. Действительно, в противном случае согласно условиям теоремы относительно функции u $u(\bar{c}) = 0$. С другой стороны, поскольку

существует вектор $(\tilde{x}, \tilde{y}) \in \Omega$ такой, что $\lambda_0 \tilde{x} \leq \tilde{y}$ и $\lambda_0 > \mu_0$, то $\frac{\tilde{y}-\tilde{c}}{\mu} - \tilde{x} \geq (\frac{1}{\mu} - 1)\tilde{x}$ и $u(\tilde{c}) > 0$, что противоречит оптимальности значения функции u в точке \tilde{c} .

Покажем, что решение $(\tilde{x}, \tilde{y}, \tilde{c})$ задачи II при ограничениях $(-1, (\frac{1}{\mu} - 1)\tilde{x})$ является решением также и задачи I при тех же самых ограничениях. Обозначим двойственные переменные, соответствующие, согласно теореме о характеристике задачи выпуклого программирования, решению $(\tilde{x}, \tilde{y}, \tilde{c})$, через $\tilde{\rho} = (\nu, \rho, \lambda) \in (R_+^{n+r})^*$. Имеем $\rho \lambda \leq 0$ для всех $\lambda \in \tilde{Z}$ и $\tilde{\rho}(-1, (\frac{1}{\mu} - 1)\tilde{x}, u(\tilde{c})) = 0$. Следует установить, что $\tilde{\rho} \lambda \leq 0$ для всех $\lambda \in \tilde{Z}$, а не только для $\lambda \in \tilde{Z}$. Для этого достаточно показать, что

$$\rho \left(\frac{\tilde{y}-\tilde{c}}{\mu} - \tilde{x} \right) + u(\tilde{c}) \geq \rho \left(\frac{y-c}{\mu} - x \right) + u(c) \quad (1)$$

для всех $(x, y) \in \Omega$. Из соотношения $\tilde{\rho} \lambda \leq 0$ при $\lambda \in \tilde{Z}$ следует выполнение неравенства (1) только при дополнительном условии, что $x \leq y$. Если бы соотношение (1) не выполнялось для всех $(x, y) \in \Omega$, это означало бы, что для любого $\varepsilon > 0$ нашелся бы вектор $(\hat{x}, \hat{y}) \in \Omega$, для которого $\|(\hat{x}, \hat{y}) - (\tilde{x}, \tilde{y})\| \leq \varepsilon$ и

$$\rho \left(\frac{\hat{y}-\hat{c}}{\mu} - \hat{x} \right) + u(\hat{c}) < \rho \left(\frac{\tilde{y}-\tilde{c}}{\mu} - \tilde{x} \right) + u(\tilde{c}). \quad (2)$$

Но поскольку при достаточно малом ε неравенство $\hat{x} \leq \hat{y}$ не нарушается, так как $\tilde{x} < \tilde{y}$ ($\tilde{c} > 0$), то неравенство (2) не может иметь место. Таким образом, мы получили, что $\tilde{\rho} \lambda \leq 0$ для всех $\lambda \in \tilde{Z}$. Последнее означает по теореме о характеристике задачи выпуклого программирования, что $(\tilde{x}, \tilde{y}, \tilde{c})$ является решением задачи I.

(б) Построим с помощью этого решения $(\tilde{x}, \tilde{y}, \tilde{c})$ траекторию $(\tilde{x}_t, \tilde{c}_t)_{t=0}^{\infty}$ модели (Ω, u) , положив $\tilde{x}_t = \tilde{x}$, $\tilde{c}_t = \tilde{c}$ для всех t . Последовательность $(\tilde{x}_t, \tilde{c}_t)$ действительно является траекторией, так как из включения $\tilde{x} \in \Gamma(\tilde{x})$ вытекает $\frac{\tilde{y}-\tilde{c}}{\mu} - \tilde{x} = (\frac{1}{\mu} - 1)\tilde{x}$ и, следовательно, $\tilde{y}-\tilde{c} = \tilde{x}$.

Покажем теперь, что стационарная траектория $(\tilde{x}_t, \tilde{c}_t)$ оптимальна. С помощью двойственных переменных $\tilde{\rho}$ построим последовательность $(\rho_t)_{t=0}^{\infty}$ характеристических цен для траектории $(\tilde{x}_t, \tilde{c}_t)$. А именно, положим $\rho_t = \frac{\rho}{\mu}$ для всех t .

Для последовательности (ρ_t) имеет место неравенство

$$A(\bar{y} - \bar{c}) + u(\bar{c})\mu^{-t} - \rho_{t-1} \bar{x} > \rho_t (y - c) + u(c)\mu^{-t} - \rho_{t-1} x \quad (3)$$

для всех t и всех $(x, y) \in \Omega$, $0 < c < y$. Это неравенство непосредственно следует из соотношения $\rho z \leq 0$ для всех $z \in Z$. Так как $\mu > 1$, то $\lim_{t \rightarrow \infty} \rho_t \bar{x} = 0$. Поэтому, переходя к пределу в неравенстве (3), получаем $\sum_{t=0}^{\infty} u(\bar{c})\mu^{-t} > \sum_{t=0}^{\infty} u(c_t)\mu^{-t}$

для любой траектории $(x_t, c_t)_{t=0}^{\infty}$, выходящей из состояния \bar{x} . Следовательно, траектория (\bar{x}_t, \bar{c}_t) оптимальна, что и требовалось доказать.

Л и т е р а т у р а

1. Sutherland W; R. "On Optimal Development Programs when Future Utility is discounted". Doctoral Dissertation, Brown University, Providence, 1967.
2. В.И.Макаров. Состояние равновесного сбалансированного роста в модели Неймана с функцией полезности. Сб. "Оптимальное планирование," 8, 1967.
3. T.C.Koopmans. "A model of a continuing state with scarce capital". Proceedings of the Symposium on National Economy modelling. Novosibirsk, 1970.

Поступила в редакцию
14.VI. 1971 г.