

И. В. РОМАНОВСКИЙ

## АСИМПТОТИЧЕСКОЕ ПОВЕДЕНИЕ ДИСКРЕТНОГО ДЕТЕРМИНИРОВАННОГО ПРОЦЕССА С НЕПРЕРЫВНЫМ МНОЖЕСТВОМ СОСТОЯНИЙ

В этой работе изучаются вопросы асимптотического поведения детерминированных процессов и его связи со стационарными состояниями и оптимальным стационарным управлением этими процессами и устанавливается связь результатов, полученных для дискретных моделей (детерминированных и стохастических, см. [1], [2]) и для непрерывных схем, возникающих в теории линейных экономических моделей роста [3-10].

В пп.<sup>0</sup> 1-3 рассматриваются общие результаты об асимптотическом поведении максимального дохода при возрастании продолжительности процесса, далее (п<sup>0</sup>4) следует использование этой асимптотики для так называемых магистральных теорем, в которых изучаются асимптотические свойства оптимальных траекторий, в п<sup>0</sup>5 устанавливается связь этих теорем с аналогичными результатами для моделей экономического роста.

Результаты этой работы были частично опубликованы в [II].

1. Рассмотрим управляемый процесс, множество состояний которого образует замкнутое выпуклое множество  $S$  евклидова пространства  $E^z$ . Там, где не оговаривается противное, будем считать, что возможен переход из любого состояния в любое  $x^*$ ). При переходе из состояния  $x$  в состояние  $y$  доход

ж) Это предположение является, конечно, значительным ограничением общности. Его можно несколько ослабить, заменив предположением Р. Раднера [6] о возможности перехода из любого состояния в любое за конечное число шагов. Мы еще вернемся к этому вопросу ниже.

равен  $K(x, y)$ . Функцию  $K(x, y)$  мы будем предполагать непрерывной по совокупности переменных. Кроме того, на  $S$  задана непрерывная функция  $\varphi(x)$  - доход от окончательного состояния.

Требуется, зная начальное состояние процесса  $x_0$  и его продолжительность  $T$ , найти такую последовательность состояний  $x_0^T, x_1^T, \dots, x_T^T$ , которая максимизировала бы суммарный доход

$$\sum_{i=1}^T K(x_{i-1}, x_i) + \varphi(x_T). \quad (1)$$

Эту последовательность мы будем называть оптимальной  $T$ -шаговой траекторией.

Как обычно, положим

$$f_T(x_0) = \max_{x_1, \dots, x_T} \sum_{i=1}^T K(x_{i-1}, x_i) + \varphi(x_T). \quad (2)$$

Очевидно, что

$$f_0(x) = \varphi(x),$$

$$f_t(x) = \max_y \{K(x, y) + f_{t-1}(y)\}, \quad t \geq 1. \quad (3)$$

**ТЕОРЕМА I.** Существуют такие постоянные  $\lambda$  и  $C$ , что для всех  $x \in S$  и  $t \geq 0$

$$|f_t(x) - \lambda t| \leq C. \quad (4)$$

2. Прежде чем перейти к доказательству теоремы, рассмотрим связь этой задачи с аналогичной задачей для дискретного процесса, что поможет нам выяснить смысл постоянной  $\lambda$ . Естественно прежде всего попытаться приблизить непрерывное множество состояний дискретным.

Выберем достаточно малое  $\varepsilon > 0$  и построим конечное множество  $S_\varepsilon$  элементов из  $S$  и разбиение  $S$  на подмножества  $\{A_x\}_{x \in S_\varepsilon}$  таким образом, чтобы

$$a) \quad \bigcup_{S_\varepsilon} A_x = S;$$

$$b) \quad A_x \cap A_y = \Delta, \quad \text{при } x \neq y; \quad (5)$$

с) если  $x' \in A_x$  и  $y' \in A_y$ , то

$$|K(x', y') - K(x, y)| \leq \varepsilon.$$

Рассмотрим процесс с множеством состояний  $S_\varepsilon$ . Обозначим через  $f_t^\varepsilon(x)$  функцию, определяемую рекуррентным соотношением

$$f_0^\varepsilon(x) = \varphi(x),$$

$$f_t^\varepsilon(x) = \max_{y \in S_\varepsilon} \{K(x, y) + f_{t-1}^\varepsilon(y)\}.$$

Из теоремы 1' работы [2] следует, что

$$f_t^\varepsilon(x) = \lambda^\varepsilon t + o(1)$$

Отсюда, учитывая, что  $|f_t^\varepsilon(x') - f_t^\varepsilon(x)| \leq \varepsilon$  для  $x' \in A_x$ ,  $x \in S_\varepsilon$  и, следовательно, для любого  $\varepsilon$

$$t(\lambda^\varepsilon - \varepsilon) + o(1) \leq f_t^\varepsilon(x) \leq t(\lambda^\varepsilon + \varepsilon) + o(1), \quad (6)$$

мы получаем

$$\lambda^\varepsilon \rightarrow \lambda \text{ при } \varepsilon \rightarrow 0. \quad (7)$$

Применить непосредственно неравенство (6) не удастся, и для доказательства теоремы I нужно использовать другой подход.

Величина  $\lambda$ , являющаяся пределом максимальных характеристик контуров в  $\varepsilon$ -сетях, совпадает с верхней гранью характеристик конечных контуров в исходном множестве состояний. При этом контура с максимальной характеристикой может и не существовать. Положим

$$K_1(x, y) = K(x, y),$$

$$K_n(x, y) = \max_{\bar{x}} [K_1(x, \bar{x}) + K_{n-1}(\bar{x}, y)] \quad (8)$$

и

$$\alpha_n = \frac{1}{n} \max_x K_n(x, x). \quad (9)$$

Так как все  $K_n(x, y)$  непрерывны, то максимум в (9), очевидно, достигается. Покажем, что

$$\lambda = \sup_n \alpha_n. \quad (10)$$

Действительно, поскольку в любой  $\mathcal{E}$  - сети существует конечный контур с максимальной характеристикой, то для любого  $\mathcal{E}$  и для любой  $\mathcal{E}$  - сети  $S_{\mathcal{E}}$  найдется такое  $n$ , что  $\lambda^{\mathcal{E}} \leq \alpha_n$ . Следовательно,  $\lambda^{\mathcal{E}} \leq \sup \alpha_n$ , и ввиду (7)  $\lambda \leq \sup \alpha_n$ . С другой стороны, легко построить последовательность сетей  $S_{\mathcal{E}_n}$ , в которых  $\lambda^{\mathcal{E}_k} \geq \sup_{n \leq k} \alpha_n$  и, следовательно,  $\lambda > \sup \alpha_n$ , что и доказывает (10).

В [2] мы отмечали, что максимальная характеристика может быть получена в результате решения задачи линейного программирования, в которой отыскивается стационарный поток с определенными экстремальными свойствами. Аналогичная задача может быть сформулирована и в данном случае:

Найти на  $S \times S$  борелевскую меру  $\mu$ , удовлетворяющую условиям

$$\mu(S \times S) = 1, \quad (11)$$

$$\mu(S \times A) = \mu(A \times S) \quad \text{для любого } A \quad (12)$$

и максимизирующую величину

$$E_{\mu} K(x, y). \quad (13)$$

Более важной для нас будет (ввиду ее связи с функциональным уравнением динамического программирования) двойственная задача, которая в данном случае запишется так:

Найти измеримую функцию  $\chi(x)$  и число  $\mu$ , удовлетворяющие условию

$$\chi(y) \leq \chi(x) - k(x, y) + \mu \quad \text{для всех } x, y \in S \quad (14)$$

и минимизирующие  $\mu$ .

ТЕОРЕМА 2 (Теорема двойственности). Существует оптимальное решение задачи (11) - (13)  $\bar{\mu}$  и оптимальное решение  $\bar{\chi}$ ,  $\bar{\mu}$  задачи (14), причем

$$(1) \text{ и з } \bar{\chi}(y) < \bar{\chi}(x) - k(x, y) + \bar{\mu} \text{ для всех } (x, y) \in A \\ \text{следует } \bar{\mu}(A) = 0;$$

(2) если  $A$  содержится в носителе

меры  $\mu$ , то  $\bar{x}(y) = \bar{x}(x) - k(x, y) + \bar{u}$  для

$$(x, y) \in A \text{ mod } (\mu);$$

$$(3) \int \mu K(x, y) = \bar{u}.$$

Доказательство этой теоремы вполне аналогично соответствующим рассмотрением теории бесконечномерных транспортных задач [12], [13] с необходимыми изменениями метода потенциалов для транспортных задач в сетевой постановке (см. [2]). Вопрос о замене оптимального решения прямой задачи крайней точкой - мерой, сосредоточенной на графике некоторого сохраняющего меру преобразования для подмножества  $S$ , - остается открытым. Отметим, однако, что подобное изучение не удастся пока провести и для транспортной задачи, хотя в обоих случаях можно получить более слабые утверждения о замене меры с ограниченной плотностью мерой с постоянной (в точках положительности) плотностью сколь угодно высокого уровня [14]. Некоторые дополнительные результаты могут быть получены по следующему пути:

**ТЕОРЕМА 3.** Пусть  $\bar{x}$ ,  $\bar{u}$  - оптимальное решение двойственной задачи,

$$\bar{A} = \{(x, y) \mid \bar{x}(y) = \bar{x}(x) - K(x, y) + \bar{u}\},$$

$$A_x = \{x \mid x \times S \cap \bar{A} \neq \emptyset\},$$

$T$  - заданное на  $S' \subset A_x$  отображение, такое, что  $(x, Tx) \in \bar{A}$  и  $TS' = S'$ . Любая инвариантная относительно  $T$  мера  $\nu$  на  $S'$  порождает оптимальное решение  $\mu$  задачи (11)-(13)

$$\mu(A) = \nu(\{x \mid (x, Tx) \in A \cap S'\}). \quad (15)$$

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Легко проверить, что так определенная мера удовлетворяет условиям (11)-(12). Оптимальность ее следует из равенства  $\int \mu K(x, y) = \bar{u}$ , которое вытекает из определения множества  $\bar{A}$ .

В том случае, когда среди оптимальных решений задачи (11)-(13) имеется мера, сосредоточенная в одной точке, эта точка называется оптимальным стационарным состоянием системы. Основание для этого дают теоремы п<sup>0</sup>4. Представляют интерес несколько простых частных случаев, когда удается найти оптимальное решение двойственной задачи и непосредственно проверить оптималь-

ность решения. Эти случаи оказываются полезными при изучении экономических моделей:

СЛЕДСТВИЕ 1. Если функция  $z(x)$  такова, что максимум функции  $k(x, y) - z(x) + z(y)$  достигается на диагонали (т.е. при  $(x, y) = (x_0, x_0)$ ), то

$$\lambda = \alpha_1 = K(x_0, x_0) \quad (16)$$

и точка  $x_0$  является оптимальным стационарным состоянием.

СЛЕДСТВИЕ 2. Если  $K(x, y)$  вогнута, то  $\lambda = \alpha_1 = K(x_0, x_0)$ . Если  $K(x, y)$  строго вогнута, то точка  $x_0$  является единственным оптимальным стационарным состоянием.

СЛЕДСТВИЕ 3. Если при каком-либо  $n_0$  найдется такая функция  $z(x)$ , что максимум функции  $K_{n_0}(x, y) - z(x) + z(y)$  достигается при  $(x, y) = (x_0, x_0)$ , то

$$\lambda = \alpha_{n_0} = K_{n_0}(x_0, x_0) / n_0. \quad (17)$$

Если это единственная точка максимума, то точка  $(x_0, x_0)$  является единственным оптимальным стационарным состоянием.

Эти утверждения легко, конечно, проверить и непосредственно. Приведем для примера доказательство следствия 3, т.к. оба предыдущих следствия являются его частными случаями. Пусть выполняется условие следствия. Предположим, что  $\lambda > \alpha_{n_0}$  ( $\lambda$  не может быть меньше, чем  $\alpha_n$ ). Тогда найдется такое  $n_1$ , что  $\alpha_{n_1} > \alpha_{n_0}$ . Так как  $\alpha_{nk} \geq \alpha_n$  при любом целом  $k$ , то, не умаляя общности, можно считать, что  $n_1 = kn_0$ . Рассмотрим контур длины  $n_1$ , на котором достигается максимум характеристики

$$x_0, x_1, \dots, x_{n_1} = x_0.$$

При любом  $\gamma = 0, \dots, k-1$  мы имеем

$$K(x_{n_0}, x_{n_0+1}) + K(x_{n_0+1}, x_{n_0+2}) + \dots + K(x_{n_0+(r+1)-1}, x_{n_0+(r+1)}) \leq \\ \leq K_{n_0}(x_{n_0}, x_{n_0+(r+1)}) \leq \alpha_{n_0} \cdot n_0 + Z(x_{n_0}, x_{n_0+(r+1)}).$$

Суммируя эти неравенства по  $\tau$ , получаем окончательно

$$n_1 \alpha_{n_1} \leq n_0 k \alpha_{n_0},$$

что противоречит предположению. В том случае, когда  $K_{n_0}(x, y) - Z(x) + Z(y) < \alpha_{n_0}$  для всех  $(x, y) \neq (x_0, x_0)$ , легко видеть, что сам оптимальный контур, на котором достигается максимум, должен состоять из одних и тех же состояний.

3. Вернемся теперь к доказательству теоремы I. Пусть

$$\varphi_k(x_0) = \min_{\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_k} \max \left( \varphi(\bar{x}_1) + \sum_{i=1}^k K(\bar{x}_i, \bar{x}_{i+1}) \right),$$

где  $\bar{x}_{k+1} = x_0$ .

ЛЕММА I. Каково бы ни было  $k$ , для всех  $x \in S$  и  $n$  имеет место неравенство

$$f_n(x) \leq n\lambda + (k\lambda - \varphi_k(x)). \quad (18)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Действительно, если для каких-либо  $n$  и  $x$  мы имели бы обратное неравенство

$K(x, x_1) + K(x_1, x_2) + \dots + K(x_{n-1}, x_n) + \varphi(x_n) > n\lambda + k\lambda - \varphi_k(x)$ , то, очевидно, заменяя  $\bar{x}_i$  в выражении для  $\varphi_k(x)$  на  $x_n$ , мы получили бы

$$K(x, x_1) + K(x_1, x_2) + \dots + K(x_{n-1}, x_n) + K(x_n, \bar{x}_2) + \dots + K(\bar{x}_k, x) > (n+k)\lambda,$$

что противоречит определению  $\lambda$  как предела максимальных характеристик для  $\varepsilon$ -сетей.

В частности, в качестве  $\varphi_k(x)$ , огрубляя оценку, можно взять  $\underline{c} - \bar{\varphi}$ , где  $\underline{c} = \min_{S \times S} K(x, y)$ ,  $\bar{\varphi} = \max_S \varphi(x)$ .

Зафиксируем какое-либо  $\bar{x} \in S$  и рассмотрим последовательность функций

$$\psi_0(x) = K(x, \bar{x}) - \lambda,$$

$$\psi_k(x) = \max \left\{ \psi_{k-1}(x), \max_y [K(x, y) - \lambda + \psi_{k-1}(y)] \right\}$$

и последовательность функций

$$\chi_0^{(x)} = \varphi(x),$$

$$\chi_k^{(x)} = \max \left\{ \chi_{k-1}^{(x)}, \max_y [K(x, y) - \lambda + \chi_{k-1}^{(y)}] \right\}.$$

Положим

$$\psi_k(x) = \min_x \psi_k(x), \quad \chi_k = \min_x \chi_k(x).$$

ЛЕММА 2. Каковы бы ни были  $k, \ell \geq 0$ , для всех  $x \in S$  и  $n \geq k + \ell$  имеет место неравенство

$$f_n(x) \geq n\lambda + \psi_k(x) + \chi_k. \quad (19)$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Обозначим через  $f_n$  максимальный доход, получаемый за  $n$  переходов. Так как  $f_{n+m} \geq f_n + f_m$ , то  $f_{nk} \geq k f_n$ . Покажем, что  $f_n \geq n\lambda$  при всех  $n$ . Действительно, пусть для какого-либо  $n = n_0$  это неравенство нарушается и  $\lambda' = f_{n_0}/n_0 < \lambda$ . Но тогда  $f_{kn_0} \leq k n_0 \lambda$ , что противоречит  $\lambda^\varepsilon \rightarrow \lambda$ .

Пусть  $k_0 \leq k$ ,  $\ell_0 \leq \ell$ . Рассмотрим траекторию, на которой достигается  $f_{n-k_0-\ell_0}$ . Обозначив ее начало через  $x'$ , а конец через  $x''$ , мы получим

$$f_n(x) > \psi_{k_0}'(x, x') + f_{n-k_0-\ell_0} + f_{\ell_0}(x''),$$

где  $\psi_{k_0}'(x, x')$  - доход, получаемый при переходе за  $k_0$ -шагов из  $x$  в  $x'$ . Отсюда

$$\begin{aligned} f_n(x) &\geq \max_{k_0 \leq k} [\psi_{k_0}'(x, x') - k_0 \lambda] + \max_{\ell_0 \leq \ell} [f_{\ell_0}(x'') - \ell_0 \lambda] + n\lambda \geq \\ &\geq n\lambda + \psi_k(x) + \chi_k. \end{aligned}$$

В частности, можно в качестве грубых оценок взять

$$\psi_k(x) \geq \underline{\zeta} - \lambda, \quad \chi_k \geq \underline{\alpha}.$$

Объединяя полученные неравенства, мы приходим к утверждению теоремы

$$-\lambda + \underline{\zeta} + \underline{\alpha} \leq f_n(x) - n\lambda \leq \lambda - \underline{\zeta} + \bar{\alpha}. \quad (20)$$

Постоянные в левой и правой частях (20) годятся, разу-меется, и для процесса с конечным числом состояний, если в нем возможен переход из любого состояния в любое.

В том случае, когда такой переход требует нескольких шагов, нужно использовать оценки (18) и (19), выбирая достаточ-



но большие  $k, \ell$ . Это же относится и к случаю, когда функция  $\varphi(x)$  определена не на всем множестве  $S$ .

Если задача (11)-(13) имеет единственное оптимальное решение, оценки, полученные в леммах 1 и 2, можно уточнить еще дальше и использовать их для нахождения следующего члена асимптотики  $f_n(x)$ . Мы вернемся к этому вопросу ниже.

Отметим еще полезное неравенство

$$\alpha_n \leq \lambda \leq f_n / n, \quad (21)$$

справедливое для любого  $n$  и дающее возможность сравнительно просто получить достаточно точные границы для величины  $\lambda$ .

4. Перейдем теперь к изучению асимптотического поведения оптимальных  $T$ -шаговых траекторий при  $T \rightarrow \infty$ . Здесь естественно ожидать результатов, аналогичных теореме 5 из [2]. В данном случае нельзя, конечно, гарантировать выход процесса на оптимальный контур, даже если он и существует. Более правдоподобно приближение процесса к оптимальному контуру — более тесное в середине процесса и меньшее по краям. Для того чтобы отчетливее представить себе качественную картину, ограничимся наиболее простым случаем, когда функция  $k(x, y)$  строго вогнута, хотя все рассуждения дословно переносятся и на общий случай. Мы введем меру отклонения состояния процесса от оптимального стационарного состояния и покажем, что сумма отклонений на оптимальной  $T$ -шаговой траектории ограничена сверху величиной, не зависящей от  $T$ .

Итак, пусть  $k(x, y)$  строго вогнута по совокупности переменных  $x$  и  $y$ . Пусть максимум функции  $k(x, x)$  достигается в точке  $\bar{x}$ . Как уже отмечалось, эта точка и будет оптимальным стационарным состоянием процесса.

Рассмотрим пространство  $E^r \times E^r \times E^1$  и проведем через точку  $(\bar{x}, \bar{x}, k(\bar{x}, \bar{x}))$  опорную гиперплоскость  $Z = \alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 y$  к множеству  $\{Z \leq k(x, y)\}$ . Очевидно, что

$$\alpha_0 + \alpha_1 x + \alpha_2 y > k(x, y) \quad \text{при } (x, y) \neq (\bar{x}, \bar{x}) \quad (22)$$

и

$$\alpha_0 + \alpha_1 \bar{x} + \alpha_2 \bar{x} = k(\bar{x}, \bar{x}). \quad (23)$$

Легко показать, что эту гиперплоскость можно выбрать так, чтобы  $\alpha_2 = -\alpha_1$ , и, следовательно,  $\alpha_0 = \lambda$ . Действ-

вительно, это означает, что мы можем провести нашу опорную гиперплоскость параллельно гиперплоскости  $\ell$  меньшей размерности:

$$\ell: x=y, z=0.$$

Нам нужно показать, что среди гиперплоскостей, проходящих через точку  $(\bar{x}, \bar{x}, k(\bar{x}, \bar{x}))$  параллельно  $\ell$ , найдется плоскость, не имеющая общих точек с поверхностью  $z=k(x, y)$  при  $(x, y) \neq (\bar{x}, \bar{x})$ . Введем функцию

$$k(u) = \max_{x-y=u} k(x, y).$$

Очевидно, что эта функция также будет строго вогнутой. Проведем в пространстве  $E^2 \times E^1$  опорную плоскость  $z = \alpha u$  к поверхности  $z = k(u)$  в точке  $(0, k(0))$ . Нетрудно убедиться в том, что гиперплоскость  $z = \lambda + \alpha(x-y)$  в пространстве  $E^2 \times E^2 \times E^1$  будет удовлетворять всем нужным условиям.

В качестве меры отклонения состояния  $x$  от  $\bar{x}$  мы возьмем

$$\ell(x) = \min_y (\alpha_0 + \alpha(x-y) - k(x, y)) \quad (24)$$

- "зазор" между поверхностью и опорной гиперплоскостью. Очевидно, что если  $\ell(x) = 0$ , то  $x = \bar{x}$ , и из  $\ell(x_n) \rightarrow 0$  при  $n \rightarrow \infty$  следует  $x_n \rightarrow \bar{x}$ .

Пусть  $x_0, x_1, \dots, x_T$  - оптимальная  $T$ -шаговая траектория. В силу неравенства (19)

$$\sum_{i=1}^T K(x_{i-1}, x_i) \geq T\lambda - c(x_0), \quad (25)$$

и так как

$$\sum_{i=1}^T (\lambda + \alpha(x_{i-1} - x_i)) = \alpha(x_0 - x_T) + T\lambda,$$

$$\text{то } \sum_{i=0}^T \ell(x_i) \leq \ell(x_T) + \sum_{i=0}^{T-1} [\lambda + \alpha(x_i - x_{i+1}) - k(x_i, x_{i+1})] \leq$$

$$\leq \max_x \ell(x) + c(x_0) + \max_{x,y} \alpha(x-y) = K. \quad (26)$$

Таким образом, мы доказали следующее утверждение

**ТЕОРЕМА 4.** Если функция  $k(x, y)$  строго вогнута и  $\bar{x}$  - оптимальное стационарное состояние, то суммарное отклонение состояний оптимальной  $T$

шаговой траектории  $x_0, x_1, \dots, x_T$  от  $\bar{x}$ , равное  $\sum_{i=0}^{T-1} \ell(x_i)$ , где функция  $\ell(x)$  определена соотношением (24), ограничивается сверху постоянной  $\kappa$ , зависящей только от функций  $k(x, y)$  и  $\alpha(x)$  и от начального состояния  $x_0$ .

В общем случае в качестве меры отклонения (это будет отклонение состояния от носителя меры-оптимального решения задачи (II)-(I3)) следует взять

$$\ell(x) = \min_y (\lambda + Z(x) - Z(y) - k(x, y)), \quad (27)$$

где  $Z$  - оптимальное решение задачи (I4). Для так определенной меры отклонения  $\ell$  теорема 4 верна в приведенной формулировке, что легко видеть, дословно повторяя для этого случая доказательство.

Теорема 4 представляет собой теорему Р. Раднера [6], записанную для произвольного процесса. Раднер использует еще одно предположение, позволяющее перейти от меры отклонения  $\ell$  к обычному расстоянию. В наших обозначениях это предположение запишется так:

$$\lambda + Z(x) - Z(y) > k(x, y) \quad \text{при} \quad (x, y) \neq (\bar{x}, \bar{x}). \quad (28)$$

Другие предположения Раднера нужны для обеспечения конечных отклонений  $\int_T(x)$  от  $T\lambda$  в неравенстве (19). Более сильная теорема Никайдо [7] переносится на общий случай лишь при дополнительных предположениях (автоматически выполняющихся в случае неймановской модели):

1. Существует непрерывное оптимальное решение  $Z$  задачи (I4), и для него выполняется условие (28).

2. Существует такая окрестность  $S'$  точки  $\bar{x}$ , что возможен переход из любой точки  $S'$  в любую.

Выберем достаточно малое  $\varepsilon$ , а по нему  $\delta$  таким образом, чтобы

$$a) \quad S_\varepsilon = \{x \mid |\bar{x} - x| \leq \delta\} \subset S',$$

$$b) \quad \text{из} \quad x, y \in S_\varepsilon \quad \text{следовало} \quad |k(x, y) - \lambda| \leq \varepsilon,$$

$$|Z(x) - Z(\bar{x})| \leq \varepsilon, \quad \ell(x) \leq \varepsilon.$$

Из (28) следует, что найдется такое  $\varepsilon_0$ , что при  $x \notin S_\varepsilon$  мы будем иметь

$$\ell(x) \geq \varepsilon_0. \quad (29)$$

ЛЕММА 3. Существует такое  $k_\varepsilon(x_0)$  и такое  $\ell_\varepsilon$ , что каково бы ни было  $n$  среди первых  $k_\varepsilon(x_0)$  членов оптимальной траектории  $x_0, x_1, \dots, x_n$  и среди  $\ell_\varepsilon$  её последних членов найдется хотя бы по одной точке из множества  $S_\varepsilon$ .

Это следует из (29) и доказанной в предыдущей теореме ограниченности суммарного отклонения оптимальной траектории от  $\bar{x}$ .

В случае равномерной ограниченности (не зависящей от начального состояния) выбор  $k_\varepsilon$  также может быть равномерным. Другим случаем равномерного выбора  $k_\varepsilon$ , как будет ясно дальше, является случай равномерной сходимости функций  $\psi_n(x)$ , использовавшихся в лемме 2.

ЛЕММА 4. Каковы бы ни были  $x, y \in S_\varepsilon$  и  $n$

$$|k_n(x, y) - n\lambda| \leq 2\varepsilon$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. Действительно, какова бы ни была траектория  $x_1 = x, x_2, \dots, x_n = y$ , мы имеем

$$k(x_1, x_2) + \dots + k(x_{n-1}, x_n) \leq (n+1)\lambda - k(y, x) \leq n\lambda + 2\varepsilon.$$

Вместе с тем, ввиду допустимости траектории  $x, \bar{x}, \dots, \bar{x}, y$ , справедливо неравенство

$$k_n(x, y) \geq k(x, \bar{x}) + (n-2)\lambda + k(\bar{x}, y) \geq n\lambda - 2\varepsilon$$

Используя леммы 3 и 4, мы приходим к следующей теореме.

ТЕОРЕМА 5. Каково бы ни было  $\varepsilon > 0$  и начальное состояние  $x_0$ , найдутся такие  $k_\varepsilon(x_0)$  и  $\ell_\varepsilon$ , что для любого  $T$  в оптимальной  $T$ -шаговой траектории  $x_0^T, x_1^T, \dots, x_T^T$  суммарное отклонение отрезка траектории  $x_{k_\varepsilon}^T, \dots, x_{T-\ell_\varepsilon}^T$  от  $\bar{x}$ , равное

$\sum_{i=K_\varepsilon(x)}^{T-\ell_\varepsilon} \ell(x_i^T)$ , не превзойдет  $\varepsilon$ .

Для случая, когда предполагается только вогнутость функции  $k(x, y)$  и единственность максимума  $k(x, x)$ , можно получить еще одно утверждение, аналогичное теореме М. Моришimy [17] для неймановских моделей развития.

**ТЕОРЕМА 6.** Пусть  $x_0^T, x_1^T, \dots, x_T^T$  — оптимальная  $T$ -шаговая траектория и

при  $T \rightarrow \infty, y^T = \sum_{i=0}^T x_i^T / (T+1) \rightarrow \bar{x}$ , где  $\bar{x}$  — точка максимума функции  $k(x, x)$ .

**ДОКАЗАТЕЛЬСТВО.** Рассмотрим меру  $\mu^T(A)$

$$\mu^T(A) = \frac{1}{T+1} \left\{ \text{число пар } (x_i^T, x_{i+1}^T), \text{ принадлежащих } A \right\},$$

где  $x_{T+1}^T = x_0^T$ . Очевидно, что  $\mu^T$  удовлетворяет условиям (II), (I2). Легко также видеть, что любая предельная точка последовательности  $\mu^T$  также удовлетворяет условиям (II), (I2) и является оптимальным решением задачи (II)-(I3). Взяв математическое ожидание  $\tilde{x}$  по мере  $\mu(A \times S)$ , мы получим ввиду вогнутости функции  $k(x, y)$

$$K(\tilde{x}, \tilde{x}) \geq E_\mu k(x, y) = K(\bar{x}, \bar{x}),$$

откуда легко следует, что  $\tilde{x} = \bar{x}$ , какова бы ни была подпоследовательность мер  $\mu^T$ . Но так как аналогичное математическое ожидание по мере  $\mu^T$  равно  $y^T$ , то это и доказывает теорему.

В некоторых случаях может оказаться полезным для выяснения свойств оптимальной траектории следующее утверждение.

**ТЕОРЕМА 7.** Пусть функция  $k(x, y)$  непрерывна. Пусть множество  $S \times S$  представлено в виде объединения конечного числа замкнутых множеств

$$S \times S = \bigcup_{\alpha=1}^S T_\alpha,$$

на каждом из которых  $k(x, y)$  строго выпукла по  $x$  и по  $y$ . Пусть  $\mathcal{R}$  —

множество внутренних точек множеств  $T_\alpha$ . Если  $x_0^T, \dots, x_T^T$  - оптимальная  $T$ -шаговая траектория, то ни при каком  $i=1, \dots, T-1$  пары  $(x_{i-1}, x_i)$  и  $(x_i, x_{i+1})$  не принадлежат одновременно множеству  $R$ .

Доказательство просто проводится от противного. Действительно, пусть  $(x_{j-1}, x_j) \in R$ ,  $(x_j, x_{j+1}) \in R$ . Функция  $\varphi(x) = k(x_{j-1}, x) + k(x, x_{j+1})$  строго выпукла в некоторой окрестности  $x_j$ , и, следовательно, в этой окрестности найдется точка  $x$ , для которой  $\varphi(x) > \varphi(x_j)$ , что противоречит предположению об оптимальности траектории.

Уточнение поведения оптимальной траектории можно использовать для получения более точной асимптотики функций  $f_T(x)$ . Пусть в задаче имеется единственное оптимальное стационарное состояние  $\bar{x}$ . Рассмотрим функции  $\psi_k(x)$  и  $\chi_k(x)$ , введенные в лемме 2, выбрав в качестве  $x'$  состояние  $\bar{x}$ .

ЛЕММА 5. Каковы бы ни были  $k, \ell \geq 0$ , для всех  $x \in S$  и  $n \geq k + \ell$  имеет место неравенство

$$f_n(x) \geq \psi_k(x) + \chi_\ell(\bar{x}) + n\lambda. \quad (30)$$

Это совершенно очевидно. Достаточно рассмотреть траекторию, состоящую из пути, на котором достигается  $\psi_k(x)$  (он имеет не более  $k$  шагов и кончается в  $\bar{x}$ ), некоторого количества переходов  $\bar{x} \rightarrow \bar{x}$  и пути, на котором достигается  $\chi_\ell(\bar{x})$ . Доход на этой траектории и будет равен правой части (30).

Функции  $\psi_k(x)$  и  $\chi_k(x)$  образуют неубывающие последовательности, и так как они ограничены, то сходятся к некоторым пределам  $\tilde{\psi}(x)$  и  $\tilde{\chi}(\bar{x})$ . Мы хотим доказать, что

$$f_t(x) - t\lambda - \tilde{\psi}(x) - \tilde{\chi}(\bar{x}) \rightarrow 0 \quad \text{при } t \rightarrow \infty.$$

Предположим, что это не так. Тогда, если положить

$$\alpha(x) = \overline{\lim}_{t \rightarrow \infty} (f_t(x) - t\lambda),$$

из (30) следует, что найдется такое  $x$ , что

$$\alpha(x) > \tilde{\psi}(x) + \tilde{\chi}(\bar{x}). \quad (31)$$

Зафиксируем  $\varepsilon < \frac{\alpha(k)}{4+8c}$ , где  $c$  - модуль непрерывности  $k(x, y)$  в окрестности  $(\bar{x}, \bar{x})$  и выберем достаточно большие  $k, \ell$ , чтобы

$$|\psi_m(x) - \tilde{\psi}(x)| \leq \varepsilon, \quad |\chi_n(\bar{x}) - \tilde{\chi}(\bar{x})| \leq \varepsilon$$

при  $m \geq k, n \geq \ell$ .

По теореме 5 найдутся такие  $\bar{k}(x)$  и  $\bar{\ell}$ , что при  $\bar{k}(x) \leq t \leq T - \bar{\ell}$  оптимальная  $T$ -шаговая траектория будет проходить на расстоянии не больше  $\varepsilon$  от  $\bar{x}$ . Будем считать, что  $\bar{k}(x) \geq k, \bar{\ell} \geq \ell$ . Заменим  $x_{\bar{k}(x)+1}^T$  и  $x_{T-\bar{\ell}-1}^T$  на  $\bar{x}$ . При этом доход от процесса уменьшится не более чем на  $4c\varepsilon$ . (Изменяются лишь слагаемые  $K(x_{\bar{k}(x)}^T, x_{\bar{k}(x)+1}^T), K(x_{\bar{k}(x)+1}^T, x_{\bar{k}(x)+2}^T), K(x_{T-\bar{\ell}-1}^T, x_{T-\bar{\ell}}^T)$  и  $K(x_{T-\bar{\ell}-2}^T, x_{T-\bar{\ell}-1}^T)$  и в каждом один из аргументов не более чем на  $\varepsilon$ ). Таким образом, обозначая доход на такой траектории через  $f'$ , мы получим

$$f_T(x) \leq f' + 4c\varepsilon$$

и

$$f' \leq \tilde{\psi}(x) + \varepsilon + T\lambda + \tilde{\chi}(\bar{x}) + \varepsilon,$$

откуда для всех достаточно больших  $T$  мы получим

$$f_T(x) \leq T\lambda + \tilde{\psi}(x) + \tilde{\chi}(\bar{x}) + \frac{\alpha}{2},$$

что противоречит (31). Таким образом, верна следующая

**ТЕОРЕМА 8.** Если в задаче имеется единственное оптимальное стационарное состояние  $\bar{x}$  и функция  $k(x, y)$  определена в некоторой окрестности  $(\bar{x}, \bar{x})$ , то при  $T \rightarrow \infty$

$$f_T(x) - T\lambda - \tilde{\psi}(x) - \tilde{\chi}(\bar{x}) \rightarrow 0.$$

По-видимому, имеют место и утверждения относительно сходимости начала процесса к траектории, порождаемой уравнением

$$\bar{\psi}(x) = \max\{\tilde{\psi}(x), \max_y [k(x, y) - \lambda + \bar{\psi}(y)]\}, \quad \bar{\psi}(\bar{x}) = 0, \quad (32)$$

а конца процесса к траектории, порождаемой уравнением

$$\bar{\chi}(x) = \max\{x(x), \max_y [K(x, y) - \lambda + \bar{\chi}(y)]\} \quad (33)$$

( ср. [2] , теорема 5 ). Здесь известную сложность представ - ляет выбор меры отклонения.

В том случае, когда сходимость функций  $\psi_k$  к  $\tilde{\psi}$  и функ - ций  $\chi_k$  к  $\tilde{\chi}$  равномерна на  $S$ , число  $C$  в теореме 5 можно выбирать одним и тем же для всех  $x \in S$ .

5. К рассматривавшимся выше задачам относится принадле - жащая Дж. фон Нейману [3] , [4] замкнутая линейная модель производства с постоянной технологией и различные её обобще - ния. Мы покажем, как изложенные теоремы применяются для полу - чения асимптотических свойств моделей (известных как магист - ральные теоремы - "turnpike theorems" [6], [7] и др.)

Встречаются два типа стационарных моделей - модель с бес - конечным увеличением производства и модель с ограничением раз - меров [9] , [10] . К первому типу моделей относится мод - ель Неймана и различные ее обобщения, не меняющие её струк - турных свойств, но позволяющие ввести в описание больше эко - номических черт.

Рассмотрим экономическую систему, состояние которой  $x$  задается неотрицательным вектором  $(x_1, \dots, x_r)$ , где  $x_i$  показывает, какое количество продукта  $G_i$  имеется в систе - ме. Замкнутость системы означает, что эти продукты не потреб - ляются и не появляются извне. Возможна только их переработка в те же продукты (в других количествах) с помощью заданных способов переработки, называемых т е х н о л о г и ч е с к и м и п р о ц е с с а м и . Каждый такой процесс задается па - рой неотрицательных векторов  $(x, y)$ , где  $x = (x_1, \dots, x_r)$  - вектор затрат, а  $y = (y_1, \dots, y_r)$  - век - тор выпуска.

Сделаем следующие предположения о множестве процессов  $Z$ :

$A_1$ . Если  $(x, y) \in Z$ , то из  $x = 0$  следует  $y = 0$ .

$A_2$ .  $Z$  - замкнутый выпуклый однородный конус.

Первое из этих условий - запрещение "самозарождения" про - дуктов, второе - условие линейности модели. Мы пополним мно - жество  $Z$  до  $\tilde{Z}$ , добавив к нему все пары неотрицательных векторов  $(x, y)$ , для которых существует такой процесс  $(\tilde{x}, \tilde{y}) \in Z$ , что  $\tilde{x} \geq x$ ,  $\tilde{y} \leq y$ . Заметим, что при таком доопределе - нии множества технологических процессов условия  $A_1$  и  $A_2$  по -прежнему выполняются.

В этой модели в предположении, что  $Z$  - многогранный выпуклый конус ( позднее предположение многогранности было



снято другими авторами), Нейман изучал максимальный темп роста и его связь со стоимостными показателями при бесконечном продолжении процесса производства.

Возможно другое использование этой модели [5], [6], связанное с конечным временем развития. Здесь задача ставит ся, например, так:

Задано начальное состояние системы  $x_0$  и общее число шагов в модели  $T$ . Задана также неотрицательная однородная первой степени функция  $u(x)$ , оценивающая состояние процесса в последний момент времени  $x_T$ . Требуется найти такое управление системой, т.е. выбрать такой набор  $x_1, x_2, \dots, x_T$

$$(x_{i-1}, x_i) \in \tilde{Z}, \quad i=1, \dots, T,$$

чтобы оценка окончательного состояния системы  $u(x_T)$  была максимальной.

Сведем эту задачу к модели, рассматривавшейся нами ранее. Ввиду однородности системы (конуса  $\tilde{Z}$  и функции  $u$ ) мы можем нормировать состояния, потребовав, например, чтобы состояние системы в каждый момент времени задавалось вероятностным вектором  $\xi = (\xi_1, \dots, \xi_r)$ ,  $\sum \xi_i = 1$  и, запоминая "масштаб" состояния, т.е. число  $\rho$ , на которое нужно умножить вектор  $\xi$ , получалось истинное состояние процесса  $x$ . Симплекс нормированных состояний обозначим через  $\Sigma$ .

Для любых двух состояний  $\xi, \eta \in \Sigma$  положим \*

$$k(\xi, \eta) = \ln(\max\{\lambda \mid (\xi, \lambda \eta) \in \tilde{Z}\}).$$

Обозначим  $\alpha(x) = \ln u(x)$ . Так как функция  $u(x)$  однородная первой степени, то  $\alpha(\lambda x) = \alpha(x) + \ln \lambda$ . Если теперь обозначить через  $f_T(\xi)$  логарифм максимальной оценки окончательного состояния  $T$ -шаговой траектории, начинающейся с  $\xi$ , то эта функция будет удовлетворять рекуррентному соотношению

$$f_0(\xi) = \alpha(\xi),$$

$$f_T(\xi) = \max_{\eta} [k(\xi, \eta) + f_{T-1}(\eta)].$$

\*) В нашей работе [11] ошибочно утверждается вогнутость функции  $k(x, y)$ . В.Л. Макаров и И.В. Левина обратили мое внимание на то, что это не так. Тем не менее основные результаты остаются верными при замене опорной плоскости функцией  $Z(x)$  (см. ниже).

Предположим, что в модели существует (и единственно) состояние равновесия  $\bar{\xi}$ , вектор равновесных цен  $\bar{p}$  и что технологический и экономический темпы роста равны одному и тому же числу  $\rho$ . Будем также считать, что из начального состояния процесса можно перейти (возможно, за несколько шагов) в состояние равновесия  $\bar{\xi}$ . Эти предположения требуют некоторого комментария.

Непрерывная модель роста оказывается чрезвычайно похожей на дискретную динамическую модель [2] в вопросах связности множеств состояний. Там для всех оптимальных контуров определялись зоны их достижимости — множества состояний, из которых можно попасть на оптимальный контур, а далее ограничивались рассмотрением только этих зон, поскольку все остальные состояния образуют подмодель, не имеющую никаких связей с этими зонами. (Этим детерминированная модель отличается от вероятностной. Сравни [18]).

В нашем случае возможен также комбинаторный подход. Рассмотрим все возможные подмножества множества продуктов и будем считать их вершинами графа связей, которые будут соединяться дугами в том и только в том случае, если из положительных количеств одного набора продуктов можно произвести положительные количества другого набора продуктов. Предположение о возможности перехода из одного состояния модели  $\xi$  в другое эквивалентно предположению о существовании пути от одной вершины графа до другой. Для полной аналогии с дискретным случаем надо еще определить характеристики контуров. Для контуров, содержащих только одно состояние, характеристика определяется как логарифм темпа роста (технологического и экономического — они должны совпадать; если это не так — модель является разложимой, — то на таких контурах характеристика не определяется. Впрочем, это не страшно, благодаря расширению  $Z$  до  $\tilde{Z}$  мы можем перейти от модели к любой её подмодели). Для контуров, содержащих несколько наборов продуктов  $D_1 \rightarrow D_2 \rightarrow \dots \rightarrow D_s \rightarrow D_1$ , можно определить другую модель с набором продуктов, например  $D_1$ , и конусом технологических процессов  $Z_1$ , определяемым следующим образом:

Пара  $(x, y)$  принадлежит  $Z_1$ , если найдутся такие  $x_2, x_3, \dots, x_s$ , что  $x_i$  содержит только продукты набора  $D_i$ ,  $(x_i, x_{i+1}) \in Z$  и  $(x_s, y) \in Z$ . Характеристикой контура назовем логарифм темпа роста в этой модели (с теми же оговорками, что и

раньше), деленный на  $S$ .

Аналогичные рассуждения и предположения нужно делать в случае, если функция  $\mathcal{Z}$  определена не на всем множестве  $S$ . Отметим еще, что предположение Р. Раднера о строгой положительности функции  $\lambda + Z(x) - Z(y) - k(x, y)$  фактически используется для того, чтобы исключить оптимальные контуры длины, большей I.

Вернемся теперь к нашей задаче. Пусть

$$Z(x) = \ln \bar{\rho} x.$$

Легко видеть, что для любых  $\xi, \eta \in \bar{\Sigma}$

$$Z(\eta) \leq Z(\xi) + \ln \rho - k(\xi, \eta). \quad (34)$$

Действительно, для любого процесса  $(x, y) \in \tilde{Z}$  мы имеем  $\bar{\rho} y \leq \rho \bar{\rho} x$  и  $Z(y) \leq \ln \rho + Z(x)$ . Считая  $x$  нормированным и нормируя  $y$ , получаем  $Z(\eta) + \ln \sum_i y_i \leq \ln \rho + Z(x)$ , откуда без труда следует (34).

Используя теперь теорему 4, мы получим следующее утверждение: пусть  $x_0^T, x_1^T, \dots, x_T^T$  - оптимальная  $T$ -шаговая траектория. Обозначим через  $\alpha(x)$  величину

$$\min_{\eta} (Z(\xi) - k(\xi, \eta) - Z(\eta) + \ln \rho), \text{ где } \xi = x / \sum_i x_i.$$

Тогда

$$\sum_{i=0}^T \alpha(x_i^T) \leq k,$$

где  $k$  - постоянная, не зависящая от  $T$ .

Частным случаем этого утверждения является теорема Р. Раднера [6]. Теорему Х. Никайдо [7] можно получить как следствие из теоремы 5 (конечно, без сделанных Никайдо оценок, использующих специфику задачи).

В.Л. Макаров [8] предложил для дальнейшего изучения асимптотических свойств оптимальных траекторий, и в частности, возможности выхода её в устойчивое состояние за конечное число шагов, интересную идею подсчета числа используемых процессов в базисном решении соответствующей задачи линейного программирования. Используя эту идею, можно свести задачу к изучению процесса, состоящего только из технологических процессов, используемых в состоянии равновесия. В частности, если эти процессы образуют модель Леонтьева (т.е., если матрица вы-

пуска является диагональной), то траектория выходит (в предположениях Раднера) на оптимальное стационарное состояние за конечно: число шагов.\*)

Второй тип моделей приводится к рассматривавшейся нами задаче еще проще. Пусть теперь  $Z$  - выпуклое замкнутое ограниченное множество и на положительном ортанте задана неотрицательная вещественная функция  $u(x)$  (обычно именуемая функцией полезности).

В каждый момент времени  $t$  вектор продуктов  $x_t$  делится на две части:  $y_t$  и  $z_t$ ; первая используется для целей производства, вторая - для потребления. Ставится задача-максимизировать суммарную полезность потребления за  $T$  шагов при заданном начальном состоянии  $x_0$ . Обозначим этот максимум через  $f_T(x_0)$ .

Вводя функцию  $k(x, y)$  с помощью равенства

$$k(x, y) = \max\{u(z) \mid z \geq 0, (x-z, y) \in Z\}, \quad (35)$$

мы получим

$$f_T(x_0) = \max_y (k(x, y) + f_{T-1}(y)).$$

В случае, когда  $u(z)$  - вогнутая функция,  $k(x, y)$  также оказывается вогнутой в области задания. Действительно, если возможен переход из  $x_1$  в  $y_1$  и из  $x_2$  в  $y_2$  и максимум в (35) достигается соответственно на  $z_1$  и  $z_2$ , то при любом  $\lambda \in (0, 1)$  мы имеем:

$$\begin{aligned} k(\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2, \lambda y_1 + (1-\lambda)y_2) &\geq u(\lambda z_0 + (1-\lambda)z_1) \geq \\ &\geq \lambda u(z_1) + (1-\lambda)u(z_2) = \lambda k(x_1, y_1) + (1-\lambda)k(x_2, y_2). \end{aligned}$$

Если  $u(z)$  строго вогнута, то  $k(x, y)$  также оказывается строго вогнутой в тех точках, где можно гарантировать, что  $z_1 \neq z_2$ .

---

\* ) Я благодарен проф. Д.Гейлу, обратившему мое внимание на эту задачу.

6. Описанный метод изучения стационарных состояний управляемой системы не является единственным. Важны два других подхода к определению оптимального управления в случае бесконечного возрастания функций  $f_n$  из рекуррентных соотношений динамического программирования.

Первый из них связан с излагавшимся выше методом таким же образом, как метод суммирования расходящихся рядов по Абелю связан с суммированием по Чезаро. Именно, применительно к нашему случаю вместо соотношений (3) рассматриваются соотношения

$$f_0^\alpha(x) = x(x),$$

$$f_n^\alpha(x) = \max_y [K(x, y) + \alpha f_{n-1}^\alpha(x)].$$

Функции  $f_n^\alpha(x)$ , очевидно, сходятся к некоторому пределу, который мы обозначим через  $f^\alpha(x)$ . Эта предельная функция удовлетворяет уравнению

$$f^\alpha(x) = \max_y [k(x, y) + \alpha f^\alpha(x)]$$

и порождает некоторое оптимальное управление  $y^\alpha(x)$ , которому (если это управление выбрано подходящим образом) соответствует некоторая мера  $\mu^\alpha$  на  $S \times S$ , удовлетворяющая условиям (II), (I2). При  $\alpha \rightarrow 1$  из мер  $\mu^\alpha$  можно выбрать подпоследовательность, сходящуюся к некоторой мере, которая будет оптимальным решением задачи (II) - (I3). Применительно к марковским процессам решения этот подход подробно изучался Д. Блекуэллом [15] и другими.

В исследовании моделей экономического развития в последнее время часто используется иной подход [8] - [10], основанный на сравнении между собой бесконечных траекторий процесса. Следуя [9], назовем программой последовательность  $X = \{X_n\}$  (в том случае, когда это необходимо оговаривать, предполагается, что переход  $X_n \rightarrow X_{n+1}$  возможен для любого  $n$ ). Пусть последовательность  $\Phi = \Phi(x) = \{\varphi_n\}$  определяется соотношениями

$$\varphi_0 = 0$$

$$\varphi_n = \varphi_{n-1} + k(x_{n-1}, x_n)$$

(т.е.  $\varphi_n$  - доход, получаемый к  $n$ -ому шагу при использовании программы  $X$ ). Скажем, что программа  $X$  лучше

программы  $X'$ , если, начиная с некоторого  $n$ , выполняются неравенства  $\varphi_n > \varphi'_n$ , где  $\varphi_n, \varphi'_n$  -  $n$ -ые члены соответственно последовательностей  $\Phi(X)$  и  $\Phi(X')$ . Программа  $X$  называется эффективной, если не существует программы, которая лучше, чем  $X$ . В тех случаях, когда существует эффективная программа, она почти полностью (как в теореме о магистрали) проходит в окрестности оптимального стационарного состояния. С нашей точки зрения, анализ эффективности программ намного сложнее, чем прямой анализ асимптотического поведения оптимального управления.

### Л и т е р а т у р а

1. Р. А. Ховард. Динамическое программирование и марковский процесс, М., "Советское радио", 1964.
2. И. В. Романовский. Оптимизация стационарного управления дискретным детерминированным процессом динамического программирования. - Кибернетика, (1967), № 2, стр. 71-83.
3. J. von Neumann, Uber ein okonomisches Gleichungssystem und eine Verallgemeinerung des Brouwerschen Fixpunktsatzes, Ergeb. Math. Kolloquiums, N8 (1937), 73-83.
4. Д. Гейл, Замкнутая линейная модель производства. - Линейные неравенства и смежные вопросы, М, ИЛ, 1959, стр. 382-400.
5. Л. В. Канторович. Динамическая модель оптимального планирования. - Планирование и экономико-математические методы, М., Изд-во "Наука", 1964, стр. 323-345.
6. R. Radner, Paths of economic growth that are optimal with regard only to final states: A turnpike theorem. Rev. of Econ. Studies, 1961, v. 28, 2, p. 98-104.
7. Н. Nikaido, Persistence of continual growth near the von Neumann ray: A strong version of Radner turnpike theorem, Econometrica 1964, v. 32, 1-2 p. 151-162.
8. В. Л. Макаров. Асимптотическое поведение оптимальных траекторий линейных моделей экономики. - Сиб. мат. журнал, 1966 т. 7, 4, стр. 832-853.
9. Т. С. Коопманс, On the concept of optimal growth, Cowles Foundation Discussion Paper, N 163.
10. D. Gale, Optimal programs for multi sector economy with an infinite time horizon, Brown University, Tech. Rep. 1965, NI.

11. И. В. Романовский. Асимптотическое поведение процессов динамического программирования с непрерывным множеством состояний, - ДАН СССР, 1964, т.159, вып.6, 1224-1227.
12. Л. В. Канторович. О перемещении масс, - ДАН СССР, 1942, т.37, 7-8, стр. 227-229.
13. Л. В. Канторович, Г. Ш. Рубинштейн. Об одном пространстве вполне аддитивных функций. - Вестник ЛГУ, 1958, № 7, стр. 52-59.
14. И. В. Романовский, В. Н. Судаков. О существовании независимых разбиений. - Труды МИАН, 1965, 79, стр. 5-10.
15. D. Blackwell, Discrete dynamic programming, Ann. Math. Stat 1962, v. 33, 2, p. 719-726.
16. Р. Беллман, Динамическое программирование, М., ИЛ, 1960.
17. М. Morishima, On the two theorems of growth economics : A mathematical exercise Econometrica, 1965, v. 33, 4 p. 829-840.
18. И. В. Романовский. Существование оптимального стационарного управления в марковском процессе решения. - Теория вероятностей и её применения, 1965, т. 10, 1, стр. 130-133.