

УДК 512.25/26 + 519.3 : 330.115

ОБ ОДНОМ ОБОБЩЕНИИ ТЕОРЕМЫ КУНА-ТАККЕРА

А.А.Каплан, Г.В.Рубинштейн

В настоящей работе устанавливаются новые условия эквивалентности задачи выпуклого программирования и задачи о седловой точке соответствующей функции Лагранжа, которые можно рассматривать как обобщение условий Куна-Таккера на случай недифференцируемых функций.

§ 1. Основная и двойственная задачи выпуклого программирования

В теории выпуклого программирования в качестве основной обычно рассматривается следующая

ЗАДАЧА I. На некотором открытом выпуклом множестве G в m -мерном арифметическом пространстве R^m заданы выпуклые функции g^1, g^2, \dots, g^n, f , и, кроме того, выделено некоторое выпуклое множество $X \subset G$. Требуется максимизировать функцию f в области $\Omega = \bigcap_{j=1}^n X^j$, где

$$X^j = \{x \in R^m : g^j(x) \geq 0\}, \quad j=1, 2, \dots, n,$$

то есть найти вектор $x^* \in \Omega$, на котором функция f достигает максимума.

Наряду с этой задачей оказывается полезным исследовать другую экстремальную задачу, в определенном смысле двойственную к первой.

ЗАДАЧА I*. Пусть Y — множество векторов $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$ на R^n с неотрицательными компонентами ($y \geq 0$). Требуется минимизировать функцию

$$\varphi(y) = \sup_{x \in X} G(x, y),$$

где

$$G(x, y) = \sum_{j=1}^n y_j g^j(x) + f(x), \quad (1)$$

в области

$$\Omega^* = \{y \in Y^* : \varphi(y) < +\infty\}.$$

Векторы $x \in \Omega$ и $y \in \Omega^*$ называются допустимыми в задачах I и I*, а искомые векторы — оптимальными.

Очевидно, для любых допустимых векторов x и y справедливо соотношение

$$f(x) \leq G(x, y) \leq \varphi(y). \quad (2)$$

Поэтому для оптимальности векторов x^* и y^* достаточно, чтобы эти векторы были допустимыми в задачах I и I* и для них имело место равенство

$$f(x^*) = \varphi(y^*). \quad (3)$$

Нетрудно проверить, что указанное достаточное условие выполняется в том и только том случае, если точка (x^*, y^*) является седловой для функции (1), именуемой функцией Лагранжа задачи I. Это означает, что $x^* \in X^*$, $y^* \in Y^*$ и при любых $x \in X^*$, $y \in Y^*$

$$G(x, y^*) \leq G(x^*, y^*) \leq G(x^*, y). \quad (4)$$

Действительно, если $x^* \in \Omega$, $y^* \in \Omega^*$ и имеет место равенство (3), то для любых $x \in X^*$, $y \in Y^*$

$$G(x, y^*) \leq \varphi(y^*) = f(x^*) \leq G(x^*, y),$$

$$f(x^*) = G(x^*, y^*) = \varphi(y^*).$$

Наоборот, если точка (x^*, y^*) является седловой для функции (1), то из левого неравенства в (4) следует, что $\varphi(y^*) \leq G(x^*, y^*)$, а на основании правого неравенства x^* — допустимый вектор и $G(x^*, y^*) \leq f(x^*)$. Таким образом, $\varphi(y^*) \leq f(x^*)$, и, так как обратное неравенство всегда справедливо, то $\varphi(y^*) = f(x^*)$, что и требовалось показать.

Значительное место в теории выпуклого программирования уделяется выяснению дополнительных предположений относительно выпуклого множества X^* и функций g^1, g^2, \dots, g^n , при которых справедливо следующее утверждение:

(') Для оптимальности вектора $x^* \in X^*$ в задаче I наличие вектора y^* такого, что (x^*, y^*) — седловая точка функции (1), является не только достаточным, но и необходимым.

Впервые условия такого рода для задач выпуклого программирования были получены в работе Куна и Таккера [1]. В дальнейшем были установлены и некоторые другие предложения, обеспечивающие

справедливость утверждения (1). В настоящей работе, как уже отмечалось, устанавливаются новые условия, при которых возможно сведение задачи выпуклого программирования к задаче о седловой точке.

Для выяснения природы исследуемого вопроса напомним геометрическую интерпретацию задач I и I* (см., например, [2]). С этой целью рассмотрим отображение F множества X^* в R^{n+1} :

$$F(x) = (g'(x), g^2(x), \dots, g^n(x), f(x)), \quad (5)$$

а также порожденные им множества

$$A = \{\alpha - F(x) : x \in X^*\},$$

$$A^- = \{\alpha - \alpha' - \alpha'' : \alpha' \in A, \alpha'' \geq 0\}.$$

Последнее, как легко видеть, является выпуклым и телесным. Если вектор x - допустимый в задаче I, то точка $f(x)e^{n+1}$, где $e^{n+1} = (0, 0, \dots, 0, 1)$, принадлежит множеству A^- . Наоборот, если точка $t e^{n+1}$ принадлежит A^- , то на некотором $x \in \Omega$ функция f принимает значение $f(x) \geq t$. Таким образом, задача I сводится к отысканию "наивысшей" точки пересечения последней координатной оси с множеством A^- .

Каждому допустимому вектору $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$ задачи I* можно поставить в соответствие гиперплоскость H , определяемую уравнением

$$y_1 a_1 + y_2 a_2 + \dots + y_n a_n + a_{n+1} = \varphi(y), \quad (6)$$

где $a = (a_1, a_2, \dots, a_{n+1})$ - текущий вектор. Эта гиперплоскость, как нетрудно проверить, пересекает последнюю координатную ось в точке $\varphi(y)e^{n+1}$ и строго отделяет* от множества A^- луч $\{t e^{n+1} : t > \varphi(y)\}$. Наоборот, если гиперплоскость H пересекает указанную ось в точке $\bar{t} e^{n+1}$ и строго отделяет от множества A^- луч $\{t e^{n+1} : t > \bar{t}\}$, то уравнение этой гиперплоскости может быть приведено к виду

$$y_1 a_1 + y_2 a_2 + \dots + y_n a_n + a_{n+1} = \bar{t},$$

где $y = (y_1, y_2, \dots, y_n)$ - допустимый вектор задачи I*, причем $\varphi(y) = \bar{t}$. Следовательно, задача I* состоит в отыскании гиперплоскости H , обладающей указанными свойствами и пересекающей последнюю координатную ось как можно ниже.

* Говорят, что гиперплоскость H разделяет два множества, если эти множества лежат в различных замкнутых полупространствах, определяемых H . Гиперплоскость H строго отделяет множество M от множества N , если M лежит в одном из замкнутых полупространств, определяемых H , а N - в его дополнении.

Из сказанного ясно, что при наличии в задаче I оптимального вектора x^* вопрос о существовании вектора y^* такого, что (x^*, y^*) — седловая точка функции (I), сводится к существованию гиперплоскости H , проходящей через точку $f(x^*) e^{n+1}$ и строго отделяющей от множества A^- луч $\{te^{n+1} : t > f(x^*)\}$.

С другой стороны, если x^* — оптимальный вектор задачи I, то луч $\{te^{n+1} : t > f(x^*)\}$ не пересекается с множеством A^- , и потому всегда существует гиперплоскость H , разделяющая указанные множества. Любая такая гиперплоскость, очевидно, проходит через точку $f(x^*) e^{n+1}$ и не содержит внутренних точек множества A^- . Это означает, что при наличии в множестве A^- внутренних точек вида te^{n+1} рассматриваемая гиперплоскость H строго отделяет от этого множества интересующий нас луч и, следовательно, справедливо утверждение (1). Наличие в множестве A^- указанных точек означает выполнение следующего условия Слейтера [3, 4]: существует вектор $x^* \in X^*$ такой, что $\min g^j(x^*) > 0$. При нарушении этого условия не всякая разделяющая гиперплоскость строго отделяет рассматриваемый луч, и для доказательства существования нужной гиперплоскости требуются более тонкие рассуждения.

§ 2. Несколько вспомогательных предложений

В формулировке и доказательстве основного результата используются следующие понятия.

Предельным конусом выпуклого множества $X \subset R^m$ в точке $x^* \in X$ называется множество $X_{x^*} = K_{x^*}(X)$, где

$$K_{x^*}(X) = \bigcup_{x \in X} \Pi(x^*, x),$$

$$\Pi(x^*, x) = \{z = x^* + t(x - x^*) : t \geq 0\},$$

а черта означает замыкание. Далее, под X_{x^*}, x^*, \dots, x^* понимаются предельный конус множества X_{x^*}, x^*, \dots, x^* в точке x^* .

Заметим, что если выпуклое множество $X \subset R^m$ не пересекается с лучом $\Pi(x^*, x)$, где $x^* \in X$, то для существования гиперплоскости, строго отделяющей указанный луч от X , необходимо и достаточно, чтобы предельный конус X_{x^*} не содержал точек луча $\Pi(x^*, x)$.

Определенная в R^m вогнутая функция g называется суперлинейной относительно фиксированной точки x^* , если

$$g(x^* + t(x - x^*)) \geq g(x^*) + t(g(x) - g(x^*)),$$

каковы бы ни были вектор x и неотрицательное число t .

Другими словами, заданная в R^m функция g называется суперлинейной относительно точки x^* , если подграфик этой функции, т.е. множество $\{(x, t) : g(x) \geq t\} \subset R^{m+1}$, является выпуклым ко-

нусом с вершиной в точке $(x^*, g(x^*))$. При этом точку x^* назовем вершиной функции g . Ясно, что множество вершин суперлинейной функции является аффинным многообразием.

Пусть g - произвольная вогнутая функция, определенная на открытом выпуклом множестве $G \subset R^m$, а x^* - фиксированная точка в G . Определенная во всем R^m функция

$$g_{x^*}(x) = g(x^*) + g'_{x^*}(x - x^*),$$

где

$$g'_{x^*}(u) = \lim_{t \rightarrow 0} \frac{g(x^* + tu) - g(x^*)}{t},$$

называется опорной к g в точке x^* . Легко проверить, что эта функция является суперлинейной относительно точки x^* и при любом $x \in G$

$$g_{x^*}(x) \geq g(x). \quad (7)$$

Через g_{x^*, x', \dots, x^n} обозначается функция, опорная к g_{x^*, x', \dots, x^n} в точке x^* . Очевидно, она суперлинейна относительно любой точки из аффинной оболочки точек x^*, x', \dots, x^n .

Л е м м а 1. Если x^* - оптимальный вектор задачи I, то на этом векторе достигаем максимума также функция f_{x^*} в области Ω_{x^*} .

Д о к а з а т е л ь с т в о . Каждый вектор $x \in \Omega_{x^*}$ является пределом некоторой последовательности точек $x^n \in K_{x^*}(\Omega)$ и, следовательно,

$$f_{x^*}(x) = \lim f_{x^*}(x^n) = \lim \left[f(x^*) + \lim_{t \rightarrow 0} \frac{f(x^* + t(x^n - x^*)) - f(x^*)}{t} \right]$$

Так как при достаточно малых положительных t точка $x^* + t(x^n - x^*)$ принадлежит Ω и $f(x^*) = \max_{x \in \Omega} f(x)$, имеем:

$$\lim_{t \rightarrow 0} \frac{f(x^* + t(x^n - x^*)) - f(x^*)}{t} \leq 0,$$

$$f_{x^*}(x) \leq f(x^*) = f_{x^*}(x^*),$$

что и требовалось доказать.

Л е м м а 2. Пусть g - вогнутая функция, определенная на открытом выпуклом множестве $G \subset R^m$, причем $\inf_{x \in G} g(x) > 0$.

Тогда предельный конус X_{x^*} множества $X = \{x \in G : g(x) > 0\}$

в точке $x^* \in X$ совпадает с множеством

$$\{x \in R^m : g_{x^*}(x) \geq 0\},$$

если $g(x^*) = 0$, и совпадает со всем R^m , если $g(x^*) > 0$.

Доказательство. Для случая, когда $g(x^*) > 0$, утверждение очевидно. Пусть $g(x^*) = 0$. Тогда для $x \in X_{x^*}$ найдутся точки $x'' \in X$ и неотрицательные числа t_n такие, что

$$\lim (x^* + t_n(x'' - x^*)) = x.$$

При этом

$$g_{x^*}(x^* + t_n(x'' - x^*)) = t_n g_{x^*}(x'') \geq t_n g(x'') > 0,$$

и потому

$$g_{x^*}(x) = \lim g_{x^*}(x^* + t_n(x'' - x^*)) > 0.$$

Наоборот, если $g_{x^*}(x) > 0$, то точки

$$z'' = x^* + \frac{1}{n}(x - x^*) = \frac{n-1}{n}x^* + \frac{1}{n}x \quad (8)$$

при достаточно больших n принадлежат G и

$$g_{x^*}(x) = ng(z'') + \varepsilon_n, \quad (9)$$

где $\varepsilon_n > 0$, $\lim \varepsilon_n = 0$. Зафиксируем точку x'' , в которой $g(x'') > 0$, и рассмотрим точки

$$u'' = \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')}x'' + \left(1 - \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')}\right)z'', \quad (10)$$

$$v'' = x^* + n(u'' - x^*). \quad (11)$$

На основании (8), (10) и (11)

$$v'' = x^* + \frac{\varepsilon_n}{g(x'')} (x'' - \frac{n-1}{n}x^* - \frac{1}{n}x)$$

и, следовательно, $\lim v'' = x$. Далее, при достаточно больших n , ввиду вогнутости функции g и соотношений (9)–(10), имеем:

$$\begin{aligned} g(u'') &\geq \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')} g(x'') + \left(1 - \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')}\right) g(z'') = \\ &= \frac{\varepsilon_n}{n} - \left(1 - \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')}\right) \left(\frac{1}{n} g_{x^*}(x) - \frac{\varepsilon_n}{n}\right) = \\ &= \frac{1}{n} \left(1 - \frac{\varepsilon_n}{ng(x'')}\right) g_{x^*}(x) + \frac{\varepsilon_n^2}{n^2 g(x'')} > 0, \end{aligned}$$

откуда $u'' \in X$, $v'' \in K_{x^*}(X)$, $x \in X_{x^*}$.

Лемма доказана.

Л е м м а 3. Пусть в задаче I исходное выпуклое множество X^* является замкнутым конусом с вершиной в x^* , а функции g^1, g^2, \dots, g^n, f суперлинейны относительно точки x^* и $g^j(x^*) = 0$, $j = 1, 2, \dots, n$. Если при этом x^* — оптимальный вектор и оптимальные векторы задачи образуют аффинное многообразие, то най-

дется вектор y^* такой, что (x^*, y^*) — седловая точка функции (I).

Д о к а з а т е л ь с т в о . Прежде всего заметим, что если вогнутая функция g , определенная на аффинном многообразии P , достигает минимума в некоторой точке $x^* \in P$, то g принимает постоянное значение на всем P . Действительно, при любом $x \in P$ точка $2x^* - x$ также принадлежит P и, следовательно,

$$g(x) \geq g(x^*), \quad g(2x^* - x) \geq g(x^*).$$

С другой стороны, ввиду вогнутости g ,

$$g(x^*) = g\left(\frac{1}{2}x + \frac{1}{2}(2x^* - x)\right) \geq \frac{1}{2}g(x) + \frac{1}{2}g(2x^* - x)$$

и потому $g(x) = g(x^*)$, что и утверждалось.

Далее, если вогнутая функция g принимает постоянное значение на аффинном многообразии P и является суперлинейной относительно некоторой точки $x^* \in P$, то g принимает постоянное значение на любом аффинном многообразии $P' = P + \bar{x}$, параллельном P . Действительно, каковы бы ни были $y, z \in P'$, точка $x^* + z - y$ принадлежит P и, следовательно,

$$g(x^* + z - y) = g(x^*).$$

Далее, в силу суперлинейности g относительно точки x^*

$$g\left(\frac{x^* + z}{2}\right) = g\left(x^* + \frac{1}{2}(z - x^*)\right) = g(x^*) + \frac{1}{2}(g(z) - g(x^*)) = \frac{1}{2}g(x^*) + \frac{1}{2}g(z),$$

а в силу вогнутости этой функции

$$g\left(\frac{x^* + z}{2}\right) = g\left(\frac{(x^* + z - y) + y}{2}\right) \geq \frac{1}{2}g(x^* + z - y) + \frac{1}{2}g(y) = \frac{1}{2}g(x^*) + \frac{1}{2}g(y),$$

откуда $g(z) \geq g(y)$ и, так как y и z — произвольные точки из P' , имеет место равенство $g(y) = g(z)$.

Из последнего факта, в частности, вытекает суперлинейность функции g относительно любой точки $x \in P$.

По условию леммы оптимальные векторы в исследуемой задаче образуют аффинное многообразие, которое мы обозначим через P . При этом точка $x_* \in P$, как легко видеть, является вершиной конуса Ω . Следовательно, P содержится в аффинном многообразии вершин конуса Ω .

Пусть G — аффинное дополнение P , содержащее точку x^* , т.е. R^n является прямой суммой подпространств $P - x^*$ и $G - x^*$. Тогда введенное в геометрической интерпретации множество

$A = F(X^*) \subset R^{n+1}$, которое в данном случае является конусом с вершиной в точке $F(x^*) = f(x^*) \in R^{n+1}$, в силу сказанного выше, совпадает с $F(X^* \cap G)$.

Допустим, что утверждение леммы не справедливо, т.е. интересующего нас вектора u^* не существует. Тогда, как уже отмечалось, луч $\{te^{n+1} : t > f(x^*)\}$ содержится в множестве $(A^-)_{f(x^*)e^{n+1}}$

и, так как A^- — конус с вершиной в $f(x^*)e^{n+1}$, точка

$(f(x^*) + 1)e^{n+1}$ принадлежит замыканию этого конуса. Следовательно, найдутся точки $z^i \in X^* \cap Q$ такие, что

$$f(z^i) = f(x^*) + 1, \quad g^j(z^i) \geq -\frac{1}{t_i}, \quad j=1, 2, \dots, n \quad (12)$$

Полагая $t_i = \|z^i - x^*\|$, $u^i = x^* + \frac{1}{t_i}(z^i - x^*)$, последние соотношения можем переписать в виде

$$t_i(f(u^i) - f(x^*)) = 1, \quad t_i g^j(u^i) \geq -\frac{1}{t_i}, \quad j=1, 2, \dots, n \quad (13)$$

При этом, не уменьшая общности, можно считать, что последовательность точек u^i имеет предел u^* . Этот предел, очевидно, не совпадает с точкой x^* и содержится в $X^* \cap Q$. Далее, из непрерывности функции f в точке x^* следует, что величина $t^* = \lim t_i$ больше нуля. Предположим вначале, что $t^* < +\infty$. Тогда точки

$$z^i = x^* + t_i(u^i - x^*)$$

сходятся к $z^* = x^* + t^*(u^* - x^*) \in X^*$ и для z^* на основании (12) имеем

$$f(z^*) = f(x^*) + 1, \quad g^j(z^*) \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n,$$

что противоречит оптимальности x^* . Если же $t^* = +\infty$, то для точки u^* на основании (13)

$$f(u^*) = f(x^*), \quad g^j(u^*) \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n,$$

т.е. вектор u^* является оптимальным и, следовательно, должен содержаться в P , что невозможно. Полученное противоречие завершает доказательство леммы.

§ 3. Основная теорема и некоторые её следствия

Теперь мы можем перейти к доказательству основного предложения.

Т е о р е м а 1. Если в задаче I $\sup g^j(x) > 0$, $j=1, 2, \dots, n$, то для справедливости утверждения (1) при произвольной вогнутой функции f необходимо и достаточно, чтобы

$$\bigcap_{j=0}^n X^j_{x^*, x^*, \dots, x^*} = \Omega_{x^*, x^*, \dots, x^*}, \quad (14)$$

каков бы ни были векторы $x^* \in \Omega$, $x^* \in \Omega_{x^*, x^*, \dots, x^*}$, $k=1, 2, \dots, n$.

Д о с т а т о ч н о с т ь. Пусть x^* — оптимальный вектор задачи 1'. В силу леммы 1 он является оптимальным также в задаче максимизации функции f_{x^*} в области Ω_{x^*} . Если множество M' оптимальных векторов в последней задаче не является аффинным многообразием, то переходим к задаче максимизации функции $f_{x^*x'}$ в области $\Omega_{x^*x'}$, где x' — внутренняя точка множества M' в его аффинной оболочке L^* . Нетрудно видеть, что множество M' оптимальных векторов новой задачи содержит L^* . Отсюда ясно, что через конечное число шагов мы придем к такой задаче максимизации функции $f_{x^*x^1 \dots x^k}$ в $\Omega_{x^*x^1 \dots x^k}$, что в ней множество оптимальных векторов M^1 является аффинным многообразием.

Ввиду условия (I4) и лемм 1 и 2 при любом $k = 0, 1, \dots, r$ имеем:

$$\begin{aligned} \Omega_{x^*x^1 \dots x^k} &= \bigcap_{j=0}^n X^j_{x^*x^1 \dots x^k} = \\ &= \{x \in X^j_{x^*x^1 \dots x^k} : g^j_{x^*x^1 \dots x^k}(x) \geq 0, j \in J^k\}, \\ J^k &= \{j : g^j_{x^*x^1 \dots x^k}(x^k) = 0\}. \end{aligned}$$

На основании леммы 3 функция Лагранжа задачи максимизации $f_{x^*x^1 \dots x^k}$ в $\Omega_{x^*x^1 \dots x^k}$ имеет седловую точку (x^*, \hat{y}^*) . Добавлением компонент $y_j = 0$ при $j \in J^k$ мы получим точку (x^*, y^*) , которая, как легко видеть, является седловой для исходной задачи.

Н е о б х о д и м о с т ь. Пусть при некотором наборе $x^* \in \Omega$, $x^1 \in \Omega_{x^*}, \dots, x^r \in \Omega_{x^* \dots x^{r-1}}$ соотношение (I4) нарушается, т.е.

$$\bigcap_{j=0}^n X^j_{x^* \dots x^r} \neq \Omega_{x^* \dots x^r}.$$

Это означает, что некоторый луч $\mathcal{L}(x^*, \tilde{x})$ принадлежит разности конусов $\bigcap_{j=0}^n X^j_{x^* \dots x^r}$ и $\Omega_{x^* \dots x^r}$. Ввиду замкнутости последнего найдется открытый выпуклый конус \mathcal{U} с вершиной в x^* , содержащий точку \tilde{x} и такой, что

$$\mathcal{U} \cap \Omega_{x^* \dots x^r} = \emptyset.$$

Но тогда по теореме об отделимости выпуклых множеств существует линейная функция f , для которой

$$f(x) \leq f(x^*) \quad \text{при} \quad x \in \Omega_{x^* \dots x^r}, \quad (I5)$$

$$f(x) > f(x^*) \quad \text{при} \quad x \in \mathcal{L}(x^*, \tilde{x}). \quad (I6)$$

Рассмотрим задачу максимизации такой функции в области Ω . Вектор x^* , очевидно, является оптимальным в этой задаче. Покажем, что в данном случае не может существовать вектора u^* такого, что (x^*, u^*) — седловая точка соответствующей функции Лагранжа.

Действительно, если бы такой вектор нашёлся, то при любом $x \in X^*$ имели бы

$$\sum_{j=1}^n u_j^* g^j(x) + f(x) < f(x^*). \quad (17)$$

При этом, очевидно,

$$u_j^* g^j(x^*) = 0, \quad j = 1, 2, \dots, n.$$

Пологая

$$J = \{j : g^j(x^*) = 0\},$$

для любого $x \in K_{x^*}(X^*)$ имеем:

$$\begin{aligned} \sum_{j \in J^*} u_j^* g_{x^*}^j(x) &= \sum_{j \in J^*} u_j^* \left(\lim_{t \rightarrow 0} \frac{g^j(x^* + t(x - x^*))}{t} \right) = \\ &= \lim_{t \rightarrow 0} \frac{\sum_{j \in J^*} u_j^* g^j(x^* + t(x - x^*))}{t} < \frac{f[x^* + t(x - x^*)]}{t} = f(x^* - x) \end{aligned}$$

и, следовательно,

$$\sum_{j \in J^*} u_j^* g_{x^*}^j(x) + f(x) < f(x^*). \quad (18)$$

Ввиду непрерывности функций $g_{x^*}^j$ и f неравенство (18) справедливо для всех точек $x \in X_{x^*}$. А это означает, что вектор x^* является оптимальным также в задаче максимизации функции f в области

$$\Omega^* = \{x \in X_{x^*} : g_{x^*}^j(x) > 0, j \in J^*\},$$

которая в силу леммы 2 совпадает с $\bigcap_{j \in J^*} X_{x^*}^j$.

Рассуждая аналогичным образом, мы последовательно придем к выводу, что вектор x^* доставляет максимум функции f на множестве

в $\bigcap_{j=0}^n X_{x^*}^j$, что невозможно, ибо в точке $\tilde{x} \in \bigcap_{j=0}^n X_{x^*}^j$, $\tilde{x} \neq x^*$,

в силу выбора функции f , имеем $f(\tilde{x}) > f(x^*)$. Полученное противоречие завершает доказательство теоремы.

Необходимо отметить, что в доказательстве теоремы 1 условие $\sup g^j(x) > 0, j = 1, 2, \dots, n$, использовалось только для обоснования совпадения при $j \in J^*$ конусов $X_{x^*}^j$ и $\{x \in R^m : g_{x^*}^j(x) > 0\}$. Это означает, что имеет место также

Т е о р е м а 2. Для справедливости утверждения (1) при произвольной функции f необходимо и достаточно, чтобы для лю-

бых векторов

$$x^0 \in \Omega, \quad x^K \in \Omega_{x^0 \dots x^{K-1}}, \quad K=1, \dots, z,$$

имело место равенство

$$\Omega_{x^0 \dots x^K} = \{x: g^j_{x^0 \dots x^K}(x) > 0, \quad j \in J^K\},$$

где

$$J^K = \{j: g^j_{x^0 \dots x^K}(x^K) = 0\}.$$

Именно это предложение следует рассматривать как непоосредственное обобщение теоремы Куна-Таккера на случай недифференцируемых функций.

Далее, из теоремы I легко получается следующая

Т е о р е м а 3.^ж Если в задаче I $\sup g^j(x) > 0$; $j=1, 2, \dots, n$, и множества X^0, X^1, \dots, X^n являются многогранниками (пересечения конечного числа полупространств), то при наличии вектора $x^* \in \Omega$ такого, что $g^j(x^*) > 0$, $j=1, 2, \dots, n$, справедливо утверждение (I).

Д о к а з а т е л ь с т в о . Нам нужно показать, что при любых $x^0 \in \Omega$, $x^K \in \Omega_{x^0 \dots x^{K-1}}$, $K=1, \dots, z$, справедливо соотношение (I4), точнее, нетривиальное включение

$$\bigcap_{j=0}^n X^j_{x^0 x^1 \dots x^z} \subset \Omega_{x^0 x^1 \dots x^z}. \quad (I9)$$

Пусть $\tilde{x} \in \bigcap_{j=0}^n X^j_{x^0 x^1 \dots x^z}$. Тогда открытый отрезок (x^*, \tilde{x}) содержится в каждом из конусов $K_{x^0}(X^j)$ (при $j=0, 1, \dots, n$, — в силу их замкнутости, а при $j=1, 2, \dots, n$ — в силу телесности соответствующих выпуклых множеств). Следовательно,

$$(x^*, \tilde{x}) \subset \bigcap_{j=0}^n K_{x^0}(X^j) = K_{x^0}(\Omega),$$

и потому $\tilde{x} \in \Omega_{x^0}$. С помощью тех же рассуждений включение (I9) проверяется последовательно для $z=1, 2, \dots$.

Л и т е р а т у р а

1. H.Kuhn, A.Tucker. Nonlinear programming. Proc. 2th Symp. on

ж) Для случая, когда X^0 — неотрицательный ортант, а множества X^1, \dots, X^n являются полупространствами, эта теорема доказана в [2] (см. также [5], стр. 234).

- Math. Stat. and Prob., Univ. of California Press (1951), pp 483.
2. Г.Ш.Рубинштейн. Сб. "Математическое программирование", Изд. "Наука", 1966, стр. 9-45.
 3. Х.Удава. Сб. "Исследования по линейному и нелинейному программированию", ИЛ, 1962, стр. 57-64.
 4. M.Slater. Lagrange multipliers revisited: A contribution to nonlinear programming. Cowles Commis. Discuss. Paper, Math., 403 (1950).
 5. С.Карлин. Математические методы в теории игр, программировании и экономике, Мир, 1964.

Поступила в редакцию
19.VI.1969 г.