



**И К**

**ТЕОРИЯ  
ОПТИМАЛЬНЫХ  
РЕШЕНИЙ**

**КИЕВ - 1976**

Приведем асимптотические оценки дисперсии  $D(\bar{X}_n)$  для некоторых значений  $m$  при  $n \rightarrow \infty$

$$m=2 \quad D(\bar{X}_n) \sim \ln n;$$

$$m=3 \quad D(\bar{X}_n) \sim \left(\frac{1}{2} + \frac{\bar{x}^2}{6}\right) \ln^2 n;$$

$$m=4 \quad D(\bar{X}_n) \sim \left(\sum_1^n \frac{1}{i^3} + \sum_2^n \frac{1}{i^2} \sum_{j=i}^n \frac{1}{j} + \frac{1}{6}\right) \ln^3 n.$$

В работе [3] приводится вывод для  $D(\bar{X}_n)$  комбинаторным методом для случая размерности  $m=3$ , при этом распространение такого подхода на случай большей размерности представляется бесперспективным из-за сложности метода.

#### Л и т е р а т у р а

1. В.М.И в а н и н, Об одной оценке математического ожидания числа элементов множества Парето, журн. "Кибернетика", № 3, 1975.

2. А.И.К у к с а, Н.З.Ш о р, О методе оценки количества условно-оптимальных траекторий дискретного сепарабельного динамического программирования, журн. "Кибернетика", № 6, 1972.

3. O. B a r n d o r f f - N. i e l s e n, M. S o b e l, On the Distribution of the Number of Admissible Points in a Vector Random Sample, журн. "Теория вероятностей и ее применение", т. XI, вып. 2, 1966.

Дополнено в ~~Варшаве~~ <sup>Варшаве</sup> 1975 г.  
на семинаре в У.К. у Шера И.

## ОБ ОДНОМ КЛАССЕ ЗАДАЧ ЦЕЛОЧИСЛЕННОЙ ОПТИМИЗАЦИИ

А.М.Альт

### 1. Определения и свойства классов функций

$G, G^*$  и  $Z_n$

Пусть  $Z, N$  - множества целых и натуральных чисел соответственно. Тогда для всякого  $n \in N$   $Z^n$  обозначим множество  $\{(t_1, \dots, t_n) / t_i \in Z, i=1, \dots, n\}$ ;  $Map(Z^n, Z)$  обозначим множество всех функций из  $Z^n$  в  $Z$ .

Будем говорить, что  $f: Z \rightarrow Z$  убывает (возрастает), если для всяких  $t', t'' \in Z$ , таких, что  $t' \leq t''$ , будет  $f(t') \geq f(t'')$  ( $f(t') \leq f(t'')$ ).

Пусть  $n \geq 1$ , тогда для всякого  $\tau = (t_1, \dots, t_{n-1}) \in Z^{n-1}$  и всякого  $i \in J_n = \{1, \dots, n\}$  обозначим  $h_{i\tau}$  вложение  $Z$  в  $Z^n$ , определенное следующим образом:  $h_{i\tau}(t) = (t_1, \dots, t_{i-1}, t, t_i, \dots, t_{n-1})$ .

Будем говорить, что  $f: Z^n \rightarrow Z$  убывает (возрастает) по каждому аргументу, если для всякого  $\tau \in Z^{n-1}$  и всякого  $i \in J_n$  функция  $f \circ h_{i\tau}: Z \rightarrow Z$  убывает (возрастает).

Обозначим  $e$  тождественное отображение из  $Z$  в  $Z$ .

Определение 1.  $G = \{g / g \in Map(Z, Z), g \text{ убывает, } e+g \text{ возрастает}\}$ .

Определение 2.  $G^* = \{g / g \in Map(Z, Z), g \text{ возрастает, } g-l \text{ убывает}\}$ .

Отображение  $g \rightarrow e \cdot g: G \rightarrow G^*$  задает изоморфизм множеств  $G$  и  $G^*$  ( $g \rightarrow g \cdot e: G^* \rightarrow G$  - обратное отображение).

Сформулируем в виде предложений некоторые полезные свойства функций классов  $G$  и  $G^*$ .

Предложение 1.1. Имеют место следующие эквивалентности:

$$1. f \in G \iff \forall (t', t'' \in Z) [t' \leq t'' \implies 0 \leq f(t') - f(t'') \leq t'' - t'].$$

$$2. f \in G^* \iff \forall (t', t'' \in Z) [t' \leq t'' \implies 0 \leq f(t'') - f(t') \leq t'' - t'].$$

Предложение 1.2. Имеют место следующие импликации:

1.  $f \in G$  и  $g \in G \implies f \circ g \in G^*$ .

2.  $f \in G^*$  и  $g \in G^* \implies f \circ g \in G^*$ .

3.  $f \in G$  и  $g \in G^* \implies f \circ g \in G$  и  $g \circ f \in G$ .

Для всякой  $f \in \text{Map}(Z^n, Z)$  обозначим  $\bar{f}$  функцию на  $Z^n$  в  $Z$ , определенную следующим образом:

$(t_1, \dots, t_n) \mapsto \bar{f}(t_1, \dots, t_n) = t_n + f(t_1, t_2 - t_1, \dots, t_n - t_{n-1})$ . Отсюда следует, что  $t_1 + \dots + t_n + \bar{f}(t_1, \dots, t_n) = \bar{f}(s_1, s_2, \dots, s_n)$ , где  $s_1 = t_1, s_2 = t_1 + t_2, \dots, s_n = t_1 + \dots + t_n$ .

**Определение 3.** Для всякого  $n \in \mathbb{N}$  определим множество  $\mathcal{L}_n : \mathcal{L}_n = \{f \in \text{Map}(Z^n, Z) \mid f \text{ убывает, а } \bar{f} \text{ возрастает по каждому аргументу}\}$ .

Заметим, что  $\mathcal{L}_1 = G$ , т.е. для  $n > 1$   $\mathcal{L}_n$  является обобщением класса  $G$ .

**Лемма 1.1.** Пусть  $f \in \mathcal{L}_n$ ,  $n > 1$ , тогда для всякого  $t \in Z^{n-1}$  и всякого  $i \in \mathbb{J}_n$  имеем

1.  $f \circ h_{i\bar{t}} \in G$ .
2.  $\bar{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ .

**Доказательство.**

1.  $t + (f \circ h_{i\bar{t}})(t) = t + f(t_1, \dots, t_{i-1}, t, t_i, \dots, t_{n-1}) = t_1 + \dots + t_{i-1} + t + t_i + \dots + t_{n-1} + f(t_1, \dots, t_{i-1}, t, t_i, \dots, t_{n-1}) -$

$t_1 - \dots - t_{i-1} - t_i - \dots - t_{n-1} = f(s_1, s_2, \dots, s_{i-1}, t + s_i, t + s_{i+1}, \dots, t + s_n) - t_n$

и, следовательно,  $t + f \circ h_{i\bar{t}}$  является возрастающей функцией. Так как по определению 3  $f \circ h_{i\bar{t}}$  убывающая, то  $f \circ h_{i\bar{t}} \in G$ .

2. Согласно определению 3  $\bar{f} \circ h_{i\bar{t}}$  возрастает. Покажем, что  $\bar{f} \circ h_{i\bar{t}} - l$  убывает. Пусть  $i = n$ , тогда

$\bar{f}(t_1, \dots, t_{n-1}, t) = t + f(t_1, t_2 - t_1, \dots, t_{n-1} - t_{n-2}, t - t_{n-1})$ ,

но  $f(t_1, t_2 - t_1, \dots, t_{n-1} - t_{n-2}, t - t_{n-1})$  убывает по  $t$ , значит,  $\bar{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ . Пусть теперь  $1 \leq i < n$  и  $t' < t''$ , тогда

$0 \leq \bar{f}(t_1, \dots, t_{i-1}, t'', t_i, \dots, t_{n-1}) - \bar{f}(t_1, \dots, t_{i-1}, t', t_i, \dots, t_{n-1}) = f(\dots, t'' - t_{i-1}, t_i - t'', \dots) - f(\dots, t' - t_{i-1}, t_i - t', \dots)$ .

Здесь  $f(\dots, t - t_{i-1}, t_i - t, \dots)$  является сокращением записи  $f(t_1, t_2 - t_1, \dots, t_{i-1} - t_{i-2}, t - t_{i-1}, t_i - t, t_{i+1} - t_i, \dots, t_{n-1} - t_{n-2})$ . Далее имеем

$f(\dots, t'' - t_{i-1}, t_i - t'', \dots) - f(\dots, t' - t_{i-1}, t_i - t', \dots) = (f(\dots, t'' - t_{i-1}, t_i - t'', \dots) - f(\dots, t' - t_{i-1}, t_i - t'', \dots)) + (f(\dots, t' - t_{i-1}, t_i - t'', \dots) - f(\dots, t' - t_{i-1}, t_i - t', \dots))$ , так как первая скобка не положительна. С другой стороны, вторая скобка не превосходит  $t_i - t' - (t_i - t'') = t'' - t'$  на основании утверждения 1 леммы 1.1 и утверждения 1 предложения 1.1. Значит,  $0 \leq (\bar{f} \circ h_{i\bar{t}})(t'') - (\bar{f} \circ h_{i\bar{t}})(t') \leq t'' - t'$  и согласно утверждению 2 предложения 1.1 имеем  $\bar{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ .

Для всякого  $f \in \mathcal{L}_n$ ,  $n > 1$ , определим функцию  $\hat{f}: Z^{n+1} \rightarrow Z$  следующим образом:  $\hat{f}(t_1, t_2, \dots, t_{n+1}) = t_1 + \bar{f}(t_2 - t_1, t_3 - t_1, \dots, t_{n+1} - t_1)$ . Тогда, учитывая, что  $\bar{f}(t_2 - t_1, t_3 - t_1, \dots, t_{n+1} - t_1) = t_{n+1} - t_1 + f(t_2 - t_1, t_3 - t_2, \dots, t_{n+1} - t_n)$ , получим  $\hat{f}(t_1, t_2, \dots, t_{n+1}) = t_{n+1} + f(t_2 - t_1, t_3 - t_2, \dots, t_{n+1} - t_n)$ .

**Лемма 1.2.** Пусть  $f \in \mathcal{L}_n$ ,  $n > 1$ , тогда для всякого  $t \in Z^n$  и всякого  $i \in \mathbb{J}_{n+1}$ ,  $\hat{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ .

**Доказательство.** 1. Пусть  $i = 1$ , тогда  $(\hat{f} \circ h_{i\bar{t}})(t) = f(t_1 - t, t_2 - t_1, \dots, t_n - t_{n+1}) + t_n$  и, значит,  $\hat{f} \circ h_{i\bar{t}}$  возрастает. С другой стороны,  $(\hat{f} \circ h_{i\bar{t}})(t) - t = t + \bar{f}(t_1 - t, t_2 - t, \dots, t_n - t) - t$  и, значит,  $\hat{f} \circ h_{i\bar{t}} - l$  убывает. Следовательно,  $\hat{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ .

2. Пусть теперь  $i > 1$ , тогда  $(\hat{f} \circ h_{i\bar{t}})(t) = t_1 + \bar{f}(t_2 - t_1, \dots, t_{i-1} - t_1, t - t_1, t_i - t_1, \dots, t_n - t_1)$ .

Обозначим  $t_i - t_1$  через  $t'_{i-1}$ ,  $i = 2, \dots, n$ ,  $i-1$  через  $i'$  для  $i = 2, \dots, n$  и  $t - t_1$  через  $t'$ , тогда  $(\hat{f} \circ h_{i\bar{t}})(t) = t_1 + (\bar{f} \circ h_{i'\bar{t}'})(t')$  и, значит, на основании утверждения 2 предложения 1.2  $\hat{f} \circ h_{i\bar{t}} \in G^*$ .

Для всякого семейства  $\{g_i: Z \rightarrow Z \mid i = 1, \dots, m\}$  обозначим  $(g_1, \dots, g_m)$  отображение из  $Z$  в  $Z^m$ , определенное соответствием  $t \mapsto (g_1(t), \dots, g_m(t)) = (g_1, \dots, g_m)(t)$ .

**Лемма 1.3.** Пусть  $f \in \mathcal{L}_n$ ,  $n > 1$  и  $\sigma, u_1, \dots, u_n \in G^*$  тогда:

1.  $\bar{f} \circ (u_1, \dots, u_n) = u_n + f \circ (u_1, u_2 - u_1, \dots, u_n - u_{n-1}) \in G^*$ .
2.  $\bar{f} \circ (\sigma, u_1, \dots, u_n) = u_n + f \circ (u_1 - \sigma, u_2 - u_1, \dots, u_n - u_{n-1}) \in G^*$ .



Доказательство. Достаточно доказать, что  $f^0(u_1, \dots, u_n) - \ell$  и  $f^0(v, u_1, \dots, u_n) - \ell$  убывающие функции, так как  $f^0(u_1, \dots, u_n)$  и  $f^0(v, u_1, \dots, u_n)$  — возрастающие функции (непосредственно следует из леммы 1.1 и леммы 1.2)

$$1. \bar{f}(u_1(t), \dots, u_n(t)) - t = -t + \bar{f}(u_1(t) - t + t, \dots, u_n(t) - t + t) = \\ = \hat{f}(-t, u_1(t) - t, \dots, u_n(t) - t) \text{ и так как} \\ -e, u_1 - e, \dots, u_n - e \in G, \text{ то } \hat{f}^0(-e, u_1 - e, \dots, u_n - e) = \\ = \bar{f}^0(u_1, \dots, u_n) - e - \text{убывающая функция.}$$

$$2. \hat{f}(v(t), u_1(t), \dots, u_n(t)) - t = v(t) - t + \\ + \bar{f}(u_1(t) - v(t), \dots, u_n(t) - v(t)) = v(t) - t + \\ + \bar{f}(u_1(t) - t - (v(t) - t), \dots, u_n(t) - t - (v(t) - t)) = \\ = \hat{f}(v(t) - t, u_1(t) - t, \dots, u_n(t) - t) = \\ = (\hat{f}^0(v - e, u_1 - e, \dots, u_n - e))(t) \text{ и так как} \\ v - e, u_1 - e, \dots, u_n - e \in G, \text{ то } \hat{f}^0(v - e, u_1 - e, \dots, u_n - e) = \\ = \hat{f}^0(v - e, u_1 - e, \dots, u_n - e) - \text{убывающая функция.}$$

Заметим, что если  $f \in \text{Map}(Z^n, Z)$ ,  $n \geq 1$ , то  $t + t_1 + \dots + t_n + f(t_1, \dots, t_n) = \hat{f}(t, s_1 + t, \dots, s_n + t)$ . Действительно,  $t + t_1 + \dots + t_n + f(t_1, \dots, t_n) = t + f(s_1, \dots, s_n) = t + \bar{f}(s_1 + t - t, \dots, s_n + t - t) = \hat{f}(t, s_1 + t, \dots, s_n + t)$ . Отсюда, в частности, следует, что если  $p \geq n$ , то  $t_1 + t_2 + \dots + t_p + f(t_{p-n+1}, \dots, t_p) = \hat{f}(s_{p-n}, s_{p-n+1}, \dots, s_p)$ . Таким образом,

$$t_1 + \dots + t_p + f(t_{p-n+1}, \dots, t_p) = \begin{cases} \bar{f}(s_1, \dots, s_n) & \text{при } p = n; \\ \hat{f}(s_{p-n}, \dots, s_p) & \text{при } p > n. \end{cases}$$

Пусть зафиксированы некоторое  $n \in \mathbb{N}$  и отображение  $q: J_n \rightarrow J_n$  такое, что  $1 \leq q(i) \leq i$  для всякого

$i \in J_n$ . Последовательность  $\{f_i / f_i \in \text{Map}(Z^{q(i)}, Z), i \in J_n\}$  обозначим  $F_{nq}$  и если  $\forall (i \in J_n) [f_i \in \mathcal{L}_{q(i)}]$ , то будем говорить, что  $F_{nq}$  принадлежит  $\mathcal{L}(F_{nq} \subset \mathcal{L} = \bigcap_{i=1}^n \mathcal{L}_i)$ .

Для всякой последовательности  $F_{nq}$  построим последовательность  $Q(F_{nq}) = \{Q_0, Q_1, \dots, Q_n\}$ , а именно положим  $Q_k = a_0 + a_1 + \dots + a_k$ ,  $k \in \{0\} \cup J_n$ , где  $a_0 = \ell$ ,  $a_i = f_i^0(a_{i-q(i)}, \dots, a_{i-1})$  и  $i = 1, \dots, n$ .

Лемма 1.4.  $F_{nq} \subset \mathcal{L} \implies Q(F_{nq}) \subset G^*$ .

Доказательство. (Индукция по  $k \in \{0\} \cup J_n$ )

- $k = 0$ , тогда  $Q_0 = \ell \in G^*$ .
- $k > 0$ , предположим  $\forall (i < k) [Q_i \in G^*]$ . Тогда  $Q_k = a_0 + a_1 + \dots + a_{k-1} + f_k^0(a_{k-q(k)}, \dots, a_{k-1}) = \begin{cases} \hat{f}_k^0(Q_0, \dots, Q_{k-1}) & \text{при } q(k) = k \\ \hat{f}_k^0(Q_{k-q(k)-1}, \dots, Q_{k-1}) & \text{при } q(k) < k. \end{cases}$  и согласно лемме 1.3  $Q_k \in G^*$ . Следовательно,  $Q(F_{nq}) \subset G^*$ .

Пусть  $g \in \text{Map}(Z, Z)$ . Множество  $\{t / t \in \{a \div b\} \text{ и } g(t) = g(b)\}$  обозначим  $d_g(a, b)$ , а  $\min\{t / t \in d_g(a, b)\}$  — через  $t_0$ :  $(\{a \div b\} = \{a, a+1, \dots, b\})$ . Лемма 1.5. Пусть  $g \in G^*$ , тогда  $d_g(a, b) = \{t_0 \div b\}$ . Доказательство. Пусть  $t \in \{t_0 \div b\}$ , тогда  $0 \leq g(t) - g(t_0) \leq t - t_0$  и  $0 \leq g(b) - g(t) \leq b - t$ . Отсюда получим  $g(b) \leq g(t) \leq g(b) + t - t_0$  и  $g(b) - b + t \leq g(b) \leq g(b)$  и, значит,  $g(t) = g(b)$ .

Определим последовательность  $\delta_0, \delta_1, \dots, \delta_n, \dots$  следующим образом:  $\delta_0 = a$ ,  $\delta_i = g(b) - g(\delta_0 + \delta_1 + \dots + \delta_{i-1})$  для  $i \geq 1$ .

Лемма 1.6. Пусть  $i_0 + 1$  — номер первого, равного нулю, члена последовательности  $\{\delta_i\}$ , тогда  $t_0 = \delta_0 + \delta_1 + \dots + \delta_{i_0}$ .

Доказательство. Обозначим  $\delta_0 + \dots + \delta_{i_0} = t'$ . Очевидно, что  $g(t') = g(b)$ .

Возможны два случая:

- $i_0 + 1 = 1$ , т.е.  $\delta_1 = 0$ . Отсюда  $g(b) = g(a)$ , т.е.  $t' = a = t_0$ .
- $i_0 + 1 > 1$ , т.е.  $i_0 \geq 1$ . Предположим противное утверждению леммы, т.е.  $\exists (t'' \in \{a \div t-1\}) [g(t'') = g(b)]$  ( $t'$  — не минимальный корень).



Покажем, что  $\forall (i \geq 1) [a \leq \delta_0 + \delta_1 + \dots + \delta_i \leq t'']$  (по индукции).

1.  $i=1$ . Из того, что  $g \in G^*$ , имеем  $\delta_1 = g(\delta_0) - g(a) = g(t'') - g(a)$ ; отсюда  $0 \leq \delta_1 \leq t'' - a$  и, значит,  $a \leq \delta_0 + \delta_1 \leq t''$ .

2. Предположим, что  $a \leq \delta_0 + \dots + \delta_{i-1} \leq t''$ . Отсюда  $\delta_i = g(\delta_0 + \dots + \delta_{i-1}) - g(\delta_0 + \dots + \delta_{i-1})$ . Так как  $g \in G^*$ , имеем  $0 \leq \delta_i \leq t'' - \delta_0 - \dots - \delta_{i-1}$  и, значит,  $a \leq \delta_0 + \dots + \delta_i \leq t''$ . Но  $t' = \delta_0 + \dots + \delta_{i_0}$ , следовательно, имеем  $a \leq t' \leq t''$  и одновременно,  $t' > t''$ .

Полученное противоречие доказывает лемму.

## 2. Постановка и решение задачи

Пусть задана некоторая последовательность  $F_{nq}$  и пусть  $f_0 \in \{0\} \cup N$ . Добавим к  $F_{nq}$  число  $f_0$  и полученную последовательность  $\{f_0, f_1, \dots, f_n\}$  обозначим  $\Psi_{nq}$ .

Пусть  $\bar{t} \in Z^{n+1}$ , т.е.  $\bar{t} = (t_1, \dots, t_{n+1})$ . Обозначим  $(t_1, \dots, t_i)$  через  $\bar{t}_i$  для  $i \in J_{n+1}$  и  $f_i(t_i - q(i) + 1, \dots, t_i)$  — через  $f_i(\bar{t}_i)$ . Обозначим  $D(\Psi_{nq})$  множество  $\{\bar{t} / \bar{t} \in Z^{n+1} \text{ и } p_{q_i} \bar{t} \in \{0 \div f_0\}, p_{q_i} \bar{t} \in \{0 \div f_{i-1}(t_{i-1})\} \text{ для } i=2, \dots, n+1\}$ , т.е.  $D(\Psi_{nq})$  эффективно задано, и определим функцию  $\langle \cdot \rangle: D(\Psi_{nq}) \rightarrow Z$  ( $\bar{t} \rightarrow \langle \bar{t} \rangle = p_{q_1} \bar{t} + \dots + p_{q_{n+1}} \bar{t}$ ).

Задача заключается:

1. В эффективном вычислении числа  $\Lambda(\Psi_{nq}) = \max\{\langle \bar{t} \rangle / \bar{t} \in D(\Psi_{nq})\}$ .

2. В эффективном задании множества  $\tilde{D}(\Psi_{nq}) = \{\bar{t} / \bar{t} \in D(\Psi_{nq}) \text{ и } \langle \bar{t} \rangle = \Lambda(\Psi_{nq})\}$ .

Число  $n+1$  мы назовем размерностью задачи, а саму задачу обозначим  $Z(\Psi_{nq})$ . Пусть  $f: Z^m \rightarrow Z$  — некоторая произвольная функция, тогда для всякого фиксированного  $t \in Z$  обозначим  $f(t)$  число (результат подстановки  $t_1 = t$ ), если  $m=1$ , и функцию из  $Z^{m-1}$  в  $Z$ , определенную соответствием

$(t_1, \dots, t_{m-1}) \mapsto f(t)(t_1, \dots, t_{m-1}) = f(t, t_1, \dots, t_{m-1})$ , если  $m \geq 1$ .

1)  $f \in \mathcal{L}_m \implies f(t) \in \mathcal{L}_{m-1}$ , так как  $f(\bar{t})(t_1, \dots, \dots, t_{m-1}) = f(t, t_1 + t, \dots, t_{m-1} + t) - t$ .

Для всякого фиксированного  $t \in \{0 \div f_0\} \stackrel{\text{def}}{=} d$  обозначим  $S_t(F_{nq})$  последовательность  $\{f_2(t), \dots, f_n(t)\}$  и  $S_t(\Psi_{nq})$  последовательность  $\{f_1(t), f_2(t), \dots, f_n(t)\}$ . Ясно, что  $S_t(F_{nq})$  при каждом фиксированном  $t$  представляет собой некоторую последовательность  $F_{n-1, q'}$ , где  $q': J_{n-1} \rightarrow J_{n-1}$ ,

$$q'(i) = \begin{cases} q(i) - 1, & \text{если } q(i) = i; \\ q(i), & \text{если } q(i) < i. \end{cases}$$

Поэтому определена задача  $Z(S_t(\Psi_{nq}))$  размерности  $n$ , которую обозначим  $S_t(Z(\Psi_{nq}))$  и назовем сечением задачи  $Z(\Psi_{nq})$ .

Условимся, в пределах одной последовательности  $\Psi_{nq}$  и вместо  $D(\Psi_{nq}), \tilde{D}(\Psi_{nq}), \Lambda(\Psi_{nq}), D(S_t(\Psi_{nq})), \tilde{D}(S_t(\Psi_{nq})), \Lambda(S_t(\Psi_{nq}))$  писать соответственно  $D, \tilde{D}, \Lambda, D_t, \tilde{D}_t, \Lambda_t$ . Обозначим  $\tilde{d}$  множество  $\{t / t = p_{q_i} \bar{t} \text{ и } \bar{t} \in \tilde{D}\}$ . Заметим, что  $D = \bigcup_{t \in d} \{t\} \times D_t$ .

Для множества  $\tilde{D}$  имеет место аналогичное разложение.

Лемма 2.1.  $\tilde{D} = \bigcup_{t \in \tilde{d}} \{t\} \times \tilde{D}_t$ .

Доказательство. 1. Пусть  $\bar{t} \in \tilde{D} / \bar{t} = (t_1, t_2, \dots, t_{n+1})$ . Тогда  $t_1 \in \tilde{d}$ . Покажем, что  $(t_2, \dots, t_{n+1}) \in \tilde{D}_{t_1}$ . Пусть  $(t'_2, \dots, t'_{n+1}) \in D_{t_1}$ , тогда  $(t'_2 + \dots + t'_{n+1} \leq t_2 + \dots + t_{n+1})$ . Действительно, если мы предположим, что  $t'_2 + \dots + t'_{n+1} > t_2 + \dots + t_{n+1}$ , то  $t_1 + t_2 + \dots + t_{n+1} < t_1 + t'_2 + \dots + t'_{n+1}$ . Но  $(t_1, t'_2, \dots, t'_{n+1}) \in D$ , так как  $(t'_2, \dots, t'_{n+1}) \in D_{t_1}$  и  $D = \bigcup_{t \in d} \{t\} \times D_t$ , а  $t_1 \in \tilde{d} \subset d$ . Значит,  $\bar{t} \notin \tilde{D}$ , т.е. противоречие.

Таким образом,  $\tilde{D} \subset \bigcup_{t \in \tilde{d}} \{t\} \times D_t$ .

2. Пусть  $t \in \tilde{d}$  и пусть  $(t_1, \dots, t_n) \in \tilde{D}_t$ . Так как  $t \in \tilde{d}$ , то существует  $\bar{t} \in \tilde{D}$  такой, что  $p_{q_1} \bar{t} = t$ . Будем считать, что  $\bar{t} = (t, t'_1, \dots, t'_n)$ . Но тогда  $(t'_1, \dots, t'_n) \in D_t$ . Следовательно,  $t'_1 + \dots + t'_n = t_1 + \dots + t_n = \Lambda_t$  и, значит,  $t + t'_1 + \dots + t'_n = t + t_1 + \dots + t_n = \langle \bar{t} \rangle = \Lambda$ . Отсюда  $(t, t_1, \dots, t_n) \in \tilde{D}$ . Таким образом,  $\bigcup_{t \in \tilde{d}} \{t\} \times \tilde{D}_t \subset \tilde{D}$  и, значит,  $\tilde{D} = \bigcup_{t \in \tilde{d}} \{t\} \times \tilde{D}_t$ .

Теорема 2.1. Для любой последовательности  $\Psi_{nq} = \{f_0\} \cup F_{nq}$ , такой, что  $F_{nq} \subset \mathcal{L}$  и  $D(\Psi_{nq}) \neq \emptyset$ ,

вектор  $\alpha = (a_0, a_1, \dots, a_n)(f_0)$  является решением задачи  $Z(\Psi_{nq})$ , т.е.  $\langle \alpha \rangle = \Lambda(\Psi_{nq}) = Q_n(f_0)$ .

Доказательство. (Индукция по размерности задачи).

1. Пусть  $n=1$ , тогда  $\Psi_{nq} = \{f_0, f_1\}$ , где  $f_1 \in G$  и  $q \equiv 1$ .  $D = \{f(t_1, t_2) / t_1 \in \{0 \div f_0\}, t_2 \in \{0 \div f_1(t_1)\}\}$ .  
Значит,  $\Lambda(\Psi_{nq}) = \max \{t_1 + t_2 / (t_1, t_2) \in D =$   
 $= \max \{t + f_1(t) / t \in \{0 \div f_0\}\} = f_0 + f_1(f_0) = Q_1(f_0)$ ,  
так как  $f_1 \in \mathcal{L}_1 = G$  и, следовательно,  $\alpha = (f_0, f_1(f_0)) =$   
 $= (a_0, a_1)(f_0)$  является решением.

2. Предположим, что для любой последовательности  $\Psi_{n-1q} = \{f_0\} \cup F_{n-1q}$ ,  $n > 1$ , такой, что  $F_{n-1q} \in \mathcal{L}$  и  $D(\Psi_{n-1q}) \neq \emptyset$ , имеет место утверждение теоремы.

3. Пусть  $n > 1$ ,  $\Psi_{nq} = \{f_0\} \cup F_{nq}$ ,  $F_{nq} \subset \mathcal{L}$  и  $D(\Psi_{nq}) \neq \emptyset$ . Тогда для всякого  $t \in \{0 \div f_0\}$  в силу 2 для задачи  $S_1(Z(\Psi_{nq}))^{1)}$ , имеющей размерность  $n$ , вектор  $(a_1(t), a_2(t), \dots, a_n(t))$  является решением и  $\Lambda(S_1(\Psi_{nq})) = a_1(t) + \dots + a_n(t) = Q_n(t) - t$ . Заметим, что  $\max \{\langle \tau \rangle / \tau \in D\} = \Lambda(\Psi_{nq}) = \max \{t + \Lambda(S_1(\Psi_{nq})) / t \in \{0 \div f_0\}\} = \max \{Q_n(t) / t \in \{0 \div f_0\}\} = Q_n(f_0)$ , так как  $Q_n \in G^*$ . Отсюда  $\alpha = (a_0(f_0), a_1(f_0), \dots, a_n(f_0)) \in D(\Psi_{nq})$ , так как  $\alpha \in D(\Psi_{nq})$  и  $\langle \alpha \rangle = Q_n(f_0) = \Lambda(\Psi_{nq})$ .

Следствие.  $d = d_{Q_n}(0, f_0) = \{t_0 \div f_0\}$ , где  $t_0 = \min \{t / t \in \{0 \div f_0\} \text{ и } Q_n(t) = Q_n(f_0)\}$ .

Доказательство. 1. Пусть  $t \in d$ , тогда  $(a_1(t), \dots, a_n(t)) \in D_t$  и, значит,  $(t, a_1(t), \dots, a_n(t)) \in \tilde{D}$ . Отсюда  $Q_n(t) = Q_n(f_0) = \Lambda$  и  $d \in d_{Q_n}(0, f_0)$ .

2. Пусть  $t \in \{0 \div f_0\}$  и  $Q_n(t) = Q_n(f_0) = \Lambda$ . Так как для всякого  $t \in \{0 \div f_0\}$   $(t, a_1(t), \dots, a_n(t)) \in D$ , то  $(t, a_1(t), \dots, a_n(t)) \in \tilde{D}$  и, значит,  $t \in \tilde{d}$ . Отсюда  $d_{Q_n}(0, f_0) \subset \tilde{d}$ , следовательно,  $d_{Q_n}(0, f_0) = \tilde{d}$ .

3. Так как  $Q_n \in G^*$ , то согласно лемме 1.5  $d_{Q_n}(0, f_0) = \{t_0 \div f_0\}$ , где  $t_0 = \min \{t / t \in \{0 \div f_0\} \text{ и } Q_n(t) = Q_n(f_0)\}$ .

Таким образом, лемма 2.1., теорема 2.1 и следствие дают эффективную итеративную процедуру решения задачи  $Z(\Psi_{nq})$  для любой последовательности  $\Psi_{nq}$ , такой, что  $F_{nq} \in \mathcal{L}$  и  $D(\Psi_{nq}) \neq \emptyset$ .

1)  $F_{nq} \subset \mathcal{L} \implies S_1(F_{nq}) \in \mathcal{L}$ .