

© 2002 г. А. В. АРУТЮНОВ, д-р физ.-мат. наук  
(Российский университет дружбы народов, Москва),

В. Н. БУРКОВ, д-р техн. наук,

А. Ю. ЗАЛОЖНЕВ, канд. физ.-мат. наук

(Институт проблем управления им. В. А. Трапезникова РАН, Москва),

Д. Ю. КАРАМЗИН

(Московский государственный университет им. М. В. Ломоносова)

## ЗАДАЧА ОПТИМАЛЬНОГО РАСПРЕДЕЛЕНИЯ РЕСУРСОВ ПО МНОЖЕСТВУ НЕЗАВИСИМЫХ ОПЕРАЦИЙ

Рассматривается задача оптимального распределения ресурсов по множеству независимых операций для случая, когда скорость операций линейно зависит от количества ресурсов и от состояния операций. Получены необходимые условия оптимальности в форме принципа максимума Понтрягина.

### 1. Введение

Задачи оптимального распределения ресурсов относятся к сложным комбинаторным задачам управления проектами. Достаточно законченная теория существует для ряда постановок и, в частности – для случая независимых операций [1]. Рассмотрим постановку задачи для этого случая. Проект состоит из  $k$  технологически не зависимых операций. Для каждой операции задано ее начальное состояние  $x_{0,j}$ , конечное состояние  $x_{T,j}$  (разность  $W_j = x_{T,j} - x_{0,j}$  называется объемом операции) и зависимость скорости операции от количества ресурсов на ней

$$\dot{x}_j = f_j(u_j).$$

Задано множество ограничений на ресурсы

$$\sum_{j=1}^k u_j(t) \leq b.$$

Требуется определить распределение ресурсов  $\bar{u}(t)$ , удовлетворяющее ограничению на ресурсы, при котором все операции будут выполняться (проект перейдет из состояния  $x_0$  в состояние  $x_T$ ) и критерий оптимальности примет минимальное значение. Для случая, когда в качестве критерия оптимальности принимается время завершения всех операций,

$$T_{\max} = \max_{1 \leq j \leq k} t_j,$$

где  $t_j$  – время завершения  $j$ -й операции, а  $f_j(u_j)$  – вогнутые функции, Бурковым В.Н. доказаны следующие свойства оптимальности решения [1]:

1. Количество ресурсов на операции в процессе ее выполнения не меняется.

2. Все операции начинаются и заканчиваются одновременно.

При этом минимальное время завершения операций определяется как минимальное решение следующего уравнения:

$$\sum_{j=1}^k \varphi_j \left( \frac{W_j}{T} \right) = N,$$

где  $\varphi_j$  – функции, обратные  $f_j$ , а  $N$  – количество ресурсов. Для критерия линейной комбинации моментов  $t_j$  (минимизация упущенной выгоды) предложены как точные, так и приближенные методы решения (в основном для линейных зависимостей  $f_j(u_j)$ ) [2].

Более адекватной практическим задачам является ситуация, когда скорость операции зависит не только от количества ресурсов на ней, но и от состояния операции. Задача в этом случае становится существенно более трудной. В работе получены необходимые условия оптимальности для случая линейных по управлению и состоянию зависимостей.

## 2. Постановка задачи

Будем изучать следующую задачу оптимального управления.

Даны  $k$  линейных динамических систем

$$(1) \quad \dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j, \quad t \in [0, t_j], \quad j = 1, \dots, k, \quad u_j \in U_j.$$

Здесь  $\dot{x} = \frac{dx}{dt}$ ,  $t \in R^1$  – время, а  $x_j$ ,  $j = 1, \dots, k$  – фазовая переменная, принимающая значения в  $n$ -мерном арифметическом пространстве  $R^n$ . Вектор  $u_j$ ,  $j = 1, \dots, k$ , принимающий значения в  $R^m$ , называется управлением. Каждая из систем определена на своем отрезке времени  $[0, t_j]$ , матрицы  $A_j, B_j$  имеют размерности  $n \times n$  и  $m \times n$  соответственно.

Значение управления  $u_j$  в каждый момент времени  $t \in [0, t_j]$  выбирается из заданных множеств  $U_j \subset R^m$ , каждое из которых выпукло, компактно и содержит нуль:  $0 \in U_j$ . Для всех  $t > t_j$  управление  $u_j$  считается равным нулю.

Кроме того, управления  $u_j$  связаны совместным ограничением

$$(2) \quad \sum_{j=1}^k C_j u_j \leq b, \quad b \in R^\ell, \quad b \geq 0,$$

где  $C_j$  – заданные матрицы размеров  $m \times \ell$ . Множество векторов  $\mathbf{u} = (u_1, \dots, u_k) \in R^{mk}$ , удовлетворяющих (2), обозначим через  $U_c$ . Несложно заметить, что  $U_c \subset R^{mk}$  выпукло, замкнуто и непусто, так как содержит нуль ( $b \geq 0$ ).

Пусть  $\tau = (t_1, \dots, t_k) \in R^k$  – вектор, компонентами которого являются моменты завершения,  $\tau > 0$ . Введем в рассмотрение многозначное отображение  $U(t, \tau)$ , определяемое по следующей формуле

$$U(t, \tau) = \left[ \prod_{j=1}^k U_j(t, t_j) \right] \cap U_c, \quad U_j(t, s) = \begin{cases} U_j, & t \leq s, \\ 0, & t > s, \end{cases}$$

где символ  $\prod$  обозначает декартово произведение множеств. Для каждого момента времени  $t$  множество  $U(t, \tau) \subset R^{mk}$  выпукло, компактно и непусто, так как содержит нуль.

Теперь, имея набор векторов  $\mathbf{x}_0 = (x_{0,1}, \dots, x_{0,k})$  – начальных значений для систем (1), вектор времени  $\tau$  и управление  $\mathbf{u}(t) \in U(t, \tau)$ , можно решить каждую из систем (1) на своем отрезке времени  $[0, t_j]$ , полагая  $x_j(0) = x_{0,j}$ , а управление  $u_j(t)$  как проекцию вектора  $\mathbf{u}(t)$  на соответствующее  $j$ -е подпространство. Результатом решения будет набор векторов  $\mathbf{x}_T = (x_{T,1}, \dots, x_{T,k})$  – конечных значений:  $x_{T,j} = x_j(t_j)$ ,  $j = 1, \dots, k$ .

Задача заключается в том, чтобы набор векторов  $\mathbf{x}_0$  перевести в  $\mathbf{x}_T$  с наименьшим значением критерия  $\varphi(\tau)$ , причем в качестве функции  $\varphi(\tau)$  может выступать:

- 1) линейная комбинация моментов  $t_j$ ,  $j = 1, \dots, k$ , т.е.  $\varphi(\tau) = \sum_{j=1}^k \alpha_j t_j$ , где  $\alpha_j$  – заданные вещественные константы;
- 2) функция максимума:  $\varphi(\tau) = T_{\max} = \max_{1 \leq j \leq k} t_j$ .

Более общая формулировка задачи включает в себя оба случая. А именно, будем решать следующую, более общую задачу.

- (3)  $\varphi(\mathbf{p}) \rightarrow \min$ ,
  - (4)  $\dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j, \quad t \in [0, t_j], \quad j = 1, \dots, k$ ,
  - (5)  $E_1(\mathbf{p}) \leq 0, \quad E_2(\mathbf{p}) = 0$ ,
- $\mathbf{p} = (\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_T, \tau), \quad \mathbf{u}(t) \in U(t, \tau)$  для почти всех  $t$ .

Векторы  $\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_T, \tau$ , а также многозначное отображение  $U(t, \tau)$  были введены выше. Вектор-функции  $E_i: R^{k(2n+1)} \rightarrow R^{k_i}$ ,  $i = 1, 2$ , задающие концевые ограничения, т.е. ограничения на концы траекторий  $x_j(t)$ ,  $j = 1, \dots, k$  и на вектор времени  $\tau$ , а также функция  $\varphi(\mathbf{p})$  предполагаются непрерывно дифференцируемыми. Вектор  $\mathbf{p} = (\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_T, \tau)$  называется концевым вектором.

Покажем, как задачу минимизации негладкой функции  $\varphi(\tau) = T_{\max}$  (2-й случай) свести к задаче в гладкой форме (3)–(5). Введем новую фазовую координату  $y$ :

$$\dot{y} = 0, \quad t \in [0, t_1], \quad y(0) = y_0.$$

На  $y_0$  наложим следующие ограничения:

$$y_0 \geq t_j, \quad j = 1, \dots, k.$$

Тогда, положив  $\varphi(\mathbf{p}) = y_0$ , перейдем к задаче эквивалентной задаче минимизации функции максимума  $T_{\max}$ , но уже в форме (3)–(5).

Наша ближайшая цель – получение для задачи (3)–(5) необходимых условий оптимальности в форме принципа максимума Понтрягина (ПМ) [3]. Принцип максимума будем доказывать, руководствуясь схемой, предложенной в [4]: вначале ПМ доказывается для простейшей задачи, т.е. для задачи без ограничений на траектории и время, а затем с помощью метода штрафов получается ПМ для исходной задачи (3)–(5).

### 3. Простейшая задача

Пусть  $f_{0,j}(x, t): R^n \times R^1 \rightarrow R^1$ ,  $j = 1, \dots, k$  – функции непрерывно дифференцируемые по  $x$  и абсолютно непрерывные по  $t$ , причем их производные по  $t$  существенно ограничены для каждого  $x$ . Положим

$$c_1 = \max_{j=1, \dots, k} \left\{ \max_{t \in [0, t_j^*]} \left| \frac{\partial f_{0,j}}{\partial x}(x_j^*(t), t) \right|, \operatorname{ess\,sup}_{t \in [0, t_j^*]} \left| \frac{\partial f_{0,j}}{\partial t}(x_j^*(t), t) \right| \right\},$$

где  $x_j^*$  – траектории, соответствующие решению  $(\mathbf{p}^*, \mathbf{u}^*)$  следующей задачи без конечных ограничений

$$(6) \quad \varphi(\mathbf{p}) + \sum_{j=1}^k \int_0^{t_j} f_{0,j}(x_j, t) dt \rightarrow \min,$$

$$\dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j, \quad t \in [0, t_j], \quad j = 1, \dots, k,$$

$$\mathbf{p} = (\mathbf{x}_0, \mathbf{x}_T, \tau), \quad \mathbf{u}(t) = (u_1(t), \dots, u_k(t)) \in U(t, \tau).$$

Здесь управление  $\mathbf{u}(t)$  есть существенно ограниченная измеримая вектор-функция со значениями в  $R^{km}$ , т.е. функция класса  $L_\infty$ . Введем обозначение

$$H_j(x, u, \psi, t, \lambda_0) = \langle A_j x + B_j u, \psi \rangle - \lambda_0 f_{0,j}(x, t), \quad j = 1, \dots, k.$$

Функция  $H_j$  называется гамильтонианом. Для краткости записи будем опускать аргументы  $t, \lambda_0$  функции  $H_j$ .

Пусть  $\tau = (t_1, \dots, t_k)$  – вектор времени. Через  $I_j(\tau)$  будем обозначать следующий набор индексов

$$I_j(\tau) = \{r : 1 \leq r \leq k, t_r \geq t_j\}.$$

Существует константа  $c_2 > 0$  такая, что  $|x_j(t)| \leq c_2 \forall t \in [0, T_{\max}], j = 1, \dots, k$ , как только  $|\mathbf{p} - \mathbf{p}^*| \leq 1, \mathbf{u}(t) \in U(t, \tau)$  для почти всех  $t$ . Положим  $c_3 = kc_1(c_2 + 1)T_{\max}^*$ .

*Лемма 1.* Пусть  $(\mathbf{p}^*, \mathbf{u}^*)$  решение задачи (6). Тогда существуют положительное число  $\lambda_0 > 0$  и абсолютно непрерывные вектор-функции  $\psi_j(t), 1 \leq j \leq k$ , со значениями в  $R^n$  такие, что

$$(7) \quad \dot{\psi}_j = -\frac{\partial H_j}{\partial x}(x_j^*, u_j^*, \psi_j), \quad t \in [0, t_j^*],$$

$$(8) \quad \psi_j(0) = \lambda_0 \frac{\partial \varphi}{\partial x_{0,j}}(\mathbf{p}^*), \quad \psi_j(t_j^*) = -\lambda_0 \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*),$$

$$(9) \quad \max_{\mathbf{u} \in U(t, \tau^*)} \sum_{r=1}^k H_r(x_r^*(t), u_r, \psi_r(t)) = \\ = \sum_{r=1}^k H_r(x_r^*(t), u_r^*(t), \psi_r(t)) \text{ н.в. } t \in [0, T_{\max}^*],$$

$$(10) \quad \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} H_r(x_r^*(t_j^*), u_r, e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)) - \\ - \lambda_0 \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) \leq \lambda_0 c_3, \\ \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} H_r(x_r^*(t_j^*), u_r, e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)) - \\ - \lambda_0 \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) \geq -\lambda_0 c_3.$$

Доказательство леммы проводится по стандартной схеме, изложенной в [4].

Отметим, что в ПМ для задачи (6) можно, не теряя общности, считать, что  $\lambda_0 = 1$ . Это возможно в силу положительной однородности соотношений ПМ по переменным  $\psi_j, \lambda_0$ .

Пусть  $(\mathbf{p}^*, \mathbf{u}^*)$  – оптимальный процесс. Докажем сначала условия трансверсальности (8).

Зафиксируем произвольный номер  $j$ ,  $1 \leq j \leq k$ . Правая часть уравнения (7) линейна по переменной  $\psi_j$ . Поэтому в силу теоремы существования решения для линейных дифференциальных уравнений уравнение (7) имеет на отрезке  $[0, t_j^*]$  решение  $\psi_j$  с начальным условием

$$(11) \quad \psi_j(0) = \frac{\partial \varphi}{\partial x_{0,j}}(\mathbf{p}^*).$$

Докажем, что  $\psi_j(t_j^*) = -\frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*)$ . Для удобства будем считать, что  $j = 1$ . Возьмем произвольный вектор  $a \in R^n$ . По теореме существования решения для любого  $\alpha > 0$  задача Коши

$$\dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j^*, \quad x_j^*(0) = x_{0,j}^* + \alpha a$$

имеет решение  $x_j(t; \alpha)$ ,  $t \in [0, t_j^*]$ .

Положим  $\mathbf{p}(\alpha) = (x_{0,1}^* + \alpha a, x_{0,2}^*, \dots, x_{0,k}^*, x_1(t_1^*; \alpha), x_{T,2}^*, \dots, x_{T,k}^*, \tau^*)$ . Тогда, очевидно,

$$\frac{\varphi(\mathbf{p}(\alpha)) - \varphi(\mathbf{p}^*)}{\alpha} \geq 0 \quad \forall \alpha > 0.$$

Переходя в этом неравенстве к пределу при  $\alpha \rightarrow 0+$ , получаем

$$(12) \quad \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{0,j}}(\mathbf{p}^*), a \right\rangle + \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*), \Delta_j(t_j^*) \right\rangle + \int_0^{t_j^*} \left\langle \frac{\partial f_{0,j}}{\partial x}(x_j^*(t), t), \Delta_j(t) \right\rangle dt \geq 0,$$

где  $\Delta_j(t) = \frac{\partial x_j}{\partial \alpha}(t; 0)$ .

Известно, что функция  $\Delta_j(t)$  удовлетворяет следующему уравнению (уравнение в вариациях)

$$(13) \quad \dot{\Delta}_j = A_j \Delta_j, \quad \Delta_j(0) = a.$$

Отсюда и из (7)

$$\frac{d}{dt} \langle \psi_j(t), \Delta_j(t) \rangle \equiv \left\langle \frac{\partial f_{0,j}}{\partial x}(x_j^*(t), t), \Delta_j(t) \right\rangle.$$

Обозначим через  $\Phi_j$  фундаментальную матрицу уравнения (13), т.е. его решение с начальным условием  $\Phi_j(0) = E$ , где  $E$  – единичная матрица. Тогда  $\Delta_j(t_j^*) = \Phi_j(t_j^*)a$ . Интегрируя полученное тождество на отрезке  $[0, t_j^*]$  и подставляя его в неравенство (12), выводим

$$\left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*) + \psi_j(t_j^*), \Phi_j(t_j^*)a \right\rangle \geq 0.$$

Тогда в силу произвольности вектора  $a$  и невырожденности матриц  $\Phi_j(t)$  вытекает искомое равенство (11).

Доказательство условия максимума (9) основано на применении игольчатых вариаций.

Возьмем такое счетное множество измеримых селекторов  $\{\mathbf{v}_i\}$  многозначного отображения  $U$ , что множество  $\{\mathbf{v}_i(t)\}_{i=1}^{\infty}$ ,  $\mathbf{v}_i(t) = (v_{1,i}(t), \dots, v_{k,i}(t))$  всюду плотно в  $U(t, \tau^*)$  для почти всех  $t$ .

Докажем (9) для произвольной точки  $s \in [0, T_{\max}^*]$ , для которой, во-первых,  $s$  является точкой Лебега всех функций

$$u_j^*(\cdot), v_{j,i}(\cdot), \quad i = 1, 2, \dots, j = 1, \dots, k,$$

а во-вторых, множество точек  $\{\mathbf{v}_i(s)\}_{i=1}^{\infty}$  всюду плотно в  $U(s, \tau^*)$ . Этого достаточно, так как множество таких точек имеет полную меру.

Зафиксируем номер  $i$  и число  $\alpha > 0$ . Рассмотрим управление

$$\mathbf{u}_i(t; \alpha) = \begin{cases} \mathbf{u}^*(t), & t \notin [s - \alpha, s], \\ \mathbf{v}_i(t), & t \in [s - \alpha, s] \end{cases}$$

- игольчатую вариацию управления  $\mathbf{u}^*$ . Обозначим через  $x_j(t; \alpha)$  решение  $j$ -й системы (4), соответствующее управлению  $u_{j,i}(\cdot, \alpha)$  и удовлетворяющее начальному условию  $x_j(0, \alpha) = x_{0,j}^*$ ,  $j = 1, \dots, k$ . Положим  $f_j(u, t) = A_j x_j^*(t) + B_j u$ ,  $j = 1, \dots, k$ . Поскольку  $s$  является точкой Лебега соответствующих функций, имеем

$$\begin{aligned} x_j^*(s) &= x_j^*(s - \alpha) + \alpha f_j(u_j^*(s), s) + o(\alpha), \\ x_j(s; \alpha) &= x_j^*(s - \alpha) + \alpha f_j(v_{j,i}(s), s) + o(\alpha), \quad j = 1, \dots, k. \end{aligned}$$

Следовательно, предел

$$y_j(s) = \lim_{\alpha \rightarrow 0^+} \alpha^{-1} [x_j(s; \alpha) - x_j^*(s)]$$

существует и равен

$$y_j(s) = f_j(v_{j,i}(s), s) - f_j(u_j^*(s), s).$$

Несложно показать, что предел

$$y_j(t) = \lim_{\alpha \rightarrow 0^+} \alpha^{-1} [x_j(t; \alpha) - x_j^*(t)]$$

существует при  $t \geq s$  и, более того, удовлетворяет следующему уравнению

$$\dot{y}_j = A_j y_j.$$

При этом, если  $s > t_j^*$ , то, как несложно видеть,  $y_j \equiv 0$  при достаточно малом  $\alpha$ . Из доказанного выше следует

$$\begin{aligned} \langle \psi_j(s), f_j(u_j^*(s), s) - f_j(v_{j,i}(s), s) \rangle &= \\ = \int_s^{t_j^*} \left\langle \frac{\partial f_{0,j}}{\partial x}(x_j^*(t), t), y_j(t) \right\rangle dt + \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*), y_j(t_j^*) \right\rangle. \end{aligned}$$

Положим  $\mathbf{p}(\alpha) = (x_0^*, x_1(t_1^*, \alpha), \dots, x_k(t_k^*, \alpha), \tau^*)$ . Имеем

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0^+} \alpha^{-1} (J(\mathbf{p}(\alpha)) - J^*) \geq 0.$$

Вычисляя этот предел, используя полученное выше, выводим

$$\begin{aligned} & \sum_{j=1}^k \int_s^{t_j^*} \left\langle \frac{\partial f_{0,j}}{\partial x} (x_j^*(t), t), y_j(t) \right\rangle dt + \sum_{j=1}^k \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,j}} (\mathbf{p}^*), y_j(t_j^*) \right\rangle \geq 0 \Rightarrow \\ & \Rightarrow \sum_{j=1}^k H_j(x_j^*(s), u_j^*(s), \psi_j(s)) \geq \sum_{j=1}^k H_j(x_j^*(s), v_{j,i}(s), \psi_j(s)). \end{aligned}$$

Последнее неравенство доказано для любого номера  $i$ . Из него вытекает условие максимума (9) в точке  $s$ , так как по построению последовательность  $\{\mathbf{v}_i(s)\}_{i=1}^{\infty}$  всюду плотна во множестве  $U(s, \tau^*)$ .

Докажем условия трансверсальности по времени (10).

Зафиксируем произвольный номер  $j$ ,  $1 \leq j \leq k$  и число  $\alpha > 0$ . Положим  $\mathbf{p}(\alpha) = (x_0^*, \tilde{x}_1(t_1^* - \sigma_1), \dots, \tilde{x}_k(t_k^* - \sigma_k), \tau^* - \sigma)$ . Здесь вектор  $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_k) \in R^k$  определяется так:  $\sigma_r = \alpha$ , если  $r \in I_j(\tau^*)$ , и  $\sigma_r = 0$  в противном случае; функция  $\tilde{x}_r$  есть решение  $r$ -й системы, соответствующее управлению  $\tilde{u}_r$ , которое, в свою очередь, получается из  $u_r^*$  следующим образом:  $\tilde{u}_r = u_r^*$ , если  $r \notin I_j(\tau^*)$ , и

$$\tilde{u}_r(t) = \begin{cases} u_r^*(t), & t \in [0, t_j^* - \alpha], \\ u_r^*(t + \alpha), & t \in (t_j^* - \alpha, t_r^* - \alpha], \end{cases}$$

если  $r \in I_j(\tau^*)$ , т.е. получается сдвигом отрезка  $[t_j^*, t_r^*]$  на  $[t_j^* - \alpha, t_r^* - \alpha]$ . При этом все управления  $u_r^*$  такие, что  $t_r^* = t_j^*$  вправо за точку  $t_j^* - \alpha$ , в соответствии с постановкой задачи, продолжают нулем. Допустимость описанного процесса следует из допустимости оптимального.

Для  $\alpha > 0$  в силу оптимальности, имеем

$$\begin{aligned} & \alpha^{-1} [J(\mathbf{p}(\alpha), \tilde{\mathbf{u}}) - J_*] \geq 0 \Rightarrow \\ & \Rightarrow 0 \leq - \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^* - \alpha}^{t_j^*} f_{0,r}(x_r^*(t), t) dt + \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^* - \alpha}^{t_r^* - \alpha} f_{0,r}(\tilde{x}_r(t), t) dt - \\ & - \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^*}^{t_r^*} f_{0,r}(x_r^*(t), t) dt + [\varphi(\mathbf{p}(\alpha)) - \varphi(\mathbf{p}^*)] = \\ & = \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^* - \alpha}^{t_j^*} -f_{0,r}(x_r^*(t), t) dt + \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^*}^{t_r^*} [f_{0,r}(\tilde{x}_r(t - \alpha), t - \alpha) - \\ & - f_{0,r}(x_r^*(t), t)] dt + \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,r}} (\mathbf{p}^*), \tilde{x}_r(t_r^* - \alpha) - x_r^*(t_r^*) \right\rangle - \\ & - \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r} (\mathbf{p}^*) \alpha + o(\alpha) \leq \\ & \leq \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^* - \alpha}^{t_j^*} H_r(x_r^*(t), u_r^*(t), e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)) dt - \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& -\alpha \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) + \alpha c_3 + o(\alpha) \leq \\
& \leq \int_{t_j^* - \alpha}^{t_j^*} \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} H_r(x_r^*(t), u_r, e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)) dt - \\
& -\alpha \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) + \alpha c_3 + o(\alpha).
\end{aligned}$$

Здесь, во-первых, используется автономность систем (4), откуда вытекает, что

$$\begin{aligned}
& \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,r}}(\mathbf{p}^*), \tilde{x}_r(t_r^* - \alpha) - x_r^*(t_r^*) \right\rangle = \\
& = \left\langle \frac{\partial \varphi}{\partial x_{T,r}}(\mathbf{p}^*), e^{A_r(t_r^* - t_j^*)} [x_r^*(t_j^* - \alpha) - x_r^*(t_j^*)] \right\rangle, \quad r \in I_j(\tau^*).
\end{aligned}$$

Во-вторых, используются оценки на частные производные функции  $f_{0,r}$ , приведенные выше, следствием которых является слагаемое  $\alpha c_3$  в правой части неравенства:

$$\sum_{r \in I_j(\tau^*)} \int_{t_j^*}^{t_r^*} [f_{0,r}(\tilde{x}_r(t - \alpha), t - \alpha) - f_{0,r}(x_r^*(t), t)] dt \leq \alpha c_3 + o(\alpha).$$

И, наконец, используются уже доказанные условия трансверсальности (8).

Деля на  $\alpha > 0$  и переходя к пределу при  $\alpha \rightarrow 0+$ , приходим к неравенству

$$\max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} H_r(x_r^*(t_j^*), u_r, e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)) \geq \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \varphi}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) - c_3.$$

Получим теперь второе неравенство в (10). Пусть по-прежнему  $\alpha > 0$ , а  $j$  есть произвольный фиксированный номер,  $1 \leq j \leq k$ . Продолжим управление  $\mathbf{u}^*$  вправо за точку  $t_j^*$  допустимым образом так, что

$$\begin{aligned}
\mathbf{v}(t) = (v_1(t), \dots, v_k(t)) & \in \arg \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} H_r(x_r^*(t_j^*), u_r, e^{A_r^*(t_r^* - t_j^*)} \psi_r(t_r^*)), \\
t & \in [t_j^*, t_j^* + \alpha].
\end{aligned}$$

Положим  $\mathbf{p}(\alpha) = (\mathbf{x}_0^*, \tilde{x}_1(t_1^* + \sigma_1), \dots, \tilde{x}_k(t_k^* + \sigma_k), \tau^* + \sigma)$ . Здесь вектор  $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_k) \in R^k$  был определен выше; функция  $\tilde{x}_r$  есть решение  $r$ -й системы, продолженное на отрезок  $[t_r^*, t_r^* + \sigma_r]$  и соответствующее управлению  $\tilde{u}_r$ , которое, в свою очередь, получается из  $u_r^*$  и  $v_r$  следующим образом:  $\tilde{u}_r = u_r^*$ , если  $r \notin I_j(\tau^*)$ , и

$$\tilde{u}_r(t) = \begin{cases} u_r^*(t), & t \in [0, t_j^*], \\ v_r(t), & t \in [t_j^*, t_j^* + \alpha], \\ u_r^*(t - \alpha), & t \in (t_j^* + \alpha, t_r^* + \alpha] \end{cases}$$

иначе. Проводя теперь рассуждения, полностью аналогичные приведенным выше, но не слева от точки  $t_j^*$ , а справа от нее, получаем второе неравенство в (10).

Теорема доказана.



#### 4. Принцип максимума

В этом параграфе изложено доказательство ПМ для задачи (3)–(5). Доказательство проводится методом штрафов [4].

Введем обозначение

$$\ell(\mathbf{p}, \lambda) = \lambda_0 \varphi(\mathbf{p}) + \sum_{i=1}^2 \langle E_i(\mathbf{p}), \lambda_i \rangle.$$

Функция  $\ell$  называется малым лагранжианом.

**Теорема 1 (ПМ).** Пусть  $(\mathbf{p}^*, \mathbf{u}^*)$  – решение задачи (3)–(5). Тогда существуют число  $\lambda_0 \geq 0$ , векторы  $\lambda_1, \lambda_2$ , абсолютно непрерывные вектор-функции  $\psi_j(t)$ ,  $j = 1, \dots, k$  со значениями в  $R^n$  такие, что

$$(14) \quad \dot{\psi}_j = -A_j^* \psi_j, \quad t \in [0, t_j^*],$$

$$(15) \quad \psi_j(0) = \frac{\partial \ell}{\partial x_{0,j}}(\mathbf{p}^*, \lambda), \quad \psi_j(t_j^*) = -\frac{\partial \ell}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}^*, \lambda),$$

$$\lambda_1 \geq 0, \quad \langle E_1(\mathbf{p}^*), \lambda_1 \rangle = 0,$$

$$(16) \quad \max_{\mathbf{u} \in U(t, \tau^*)} \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r, \psi_r(t) \rangle = \\ = \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r^*(t), \psi_r(t) \rangle \quad \text{для почти всех } t \in [0, T_{\max}^*],$$

$$(17) \quad \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \langle A_r x_r^*(t_j^*) + B_r u_r, \psi_r(t_j^*) \rangle = \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \frac{\partial \ell}{\partial t_r}(\mathbf{p}^*) \quad \forall j,$$

$$(18) \quad |\lambda| + \sum_{j=1}^k \max_{t \in [0, t_j^*]} |\psi_j(t)| = 1.$$

Здесь  $\lambda = (\lambda_0, \lambda_1, \lambda_2)$ .

**Доказательство.** Пусть  $(\mathbf{p}^*, \mathbf{u}^*)$  – оптимальная пара. Опишем штрафную задачу. Для этого возьмем произвольное натуральное число  $i$  и определим функции  $f_{0,j}$  и  $e_{0,i}$  формулами

$$f_{0,j}(x, t) = |x - x_j^*(t)|^2, \quad j = 1, \dots, k,$$

$$e_{0,i}(\mathbf{p}) = \varphi(\mathbf{p}) + |\mathbf{p} - \mathbf{p}^*|^2 + i [ |E_1^+(\mathbf{p})|^2 + |E_2(\mathbf{p})|^2 ].$$

Здесь для произвольного вектора  $a = (a_1, \dots, a_\ell)$  через  $a^+$  обозначается вектор с координатами  $(a_j)^+ = \max(0, a_j)$ ,  $j = 1, \dots, \ell$ .

При фиксированном  $i$  рассмотрим задачу

$$(19) \quad e_{0,i}(\mathbf{p}) + \sum_{j=1}^k \int_0^{t_j} f_{0,j}(x_j, t) dt \rightarrow \min,$$

$$\dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j, \quad t \in [0, t_j], \quad j = 1, \dots, k,$$

$$|\mathbf{p} - \mathbf{p}^*| \leq 1, \quad \mathbf{u}(t) = (u_1(t), \dots, u_k(t)) \in U(t, \tau).$$

Эту задачу будем называть  $i$ -задачей.

Несложно доказываем, что каждая из  $i$ -задач (19) имеет решение. Действительно, это есть следствие слабой секвенциальной компактности шара в гильбертовом пространстве (подобного рода доказательство см. [4]). Обозначим это решение через  $(\mathbf{p}_i, \mathbf{u}_i, \mathbf{x}_i)$ . В силу компактности, выделяя подпоследовательность,  $\mathbf{p}_i \rightarrow \mathbf{p}$ ,  $\mathbf{u}_i \rightarrow \mathbf{u}$  слабо,  $\mathbf{x}_i \rightarrow \mathbf{x}$  равномерно. Действуя по аналогии с [4], в силу метода штрафов выводим сначала, что  $(\mathbf{p}, \mathbf{u}, \mathbf{x})$  – допустимый процесс в задаче (3)–(5) и затем что  $\mathbf{p} = \mathbf{p}^*$ ,  $x_j = x_j^*$ ,  $j = 1, \dots, k$ . При этом может оказаться, что  $\mathbf{u} \neq \mathbf{u}^*$ , но тем не менее всегда  $B_j u_j = B_j u_j^*$  почти всюду,  $j = 1, \dots, k$ , что ниже используется для доказательства условия максимума.

К  $i$ -задаче (19) применимы необходимые условия, полученные в лемме 1. Выпишем их для оптимального процесса  $(\mathbf{p}_i, \mathbf{u}_i)$ . В силу леммы 1 существуют абсолютно непрерывные функции  $\psi_j^i(t)$ ,  $j = 1, \dots, k$  и число  $\lambda_{0,i} > 0$ , для которых имеет место

$$(20) \quad \dot{\psi}_j^i = -\frac{\partial H_j^i}{\partial x}(x_j^i, u_j^i, \psi_j^i), \quad t \in [0, t_j^i],$$

$$(21) \quad \psi_j^i(0) = \frac{\partial \ell}{\partial x_{0,j}}(\mathbf{p}_i, \lambda_i), \quad \psi_j^i(t_j^i) = -\frac{\partial \ell}{\partial x_{T,j}}(\mathbf{p}_i, \lambda_i),$$

$$(22) \quad \max_{\mathbf{u}(\cdot) \in U(\cdot, \tau_i)} \int_0^{T_{\max}^i} \left[ \sum_{r=1}^k H_r^i(x_r^i(t), u_r(t), \psi_r^i(t)) \right] dt = \\ = \int_0^{T_{\max}^i} \left[ \sum_{r=1}^k H_r^i(x_r^i(t), u_r^i(t), \psi_r^i(t)) \right] dt,$$

$$(23) \quad \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^i, \tau_i)} \sum_{r \in I_j(\tau_i)} H_r^i(x_r^i(t_j^i), u_r, e^{A_r^*(t_i - t_j^i)} \psi_r(t_r^i)) - \\ - \sum_{r \in I_j(\tau_i)} \frac{\partial \ell}{\partial t_r}(\mathbf{p}_i, \lambda_i) \leq \lambda_{0,i} \gamma_i, \\ \max_{\mathbf{u} \in U(t_j^i, \tau_i)} \sum_{r \in I_j(\tau_i)} H_r^i(x_r^i(t_j^i), u_r, e^{A_r^*(t_i - t_j^i)} \psi_r(t_r^i)) - \\ - \sum_{r \in I_j(\tau_i)} \frac{\partial \ell}{\partial t_r}(\mathbf{p}_i, \lambda_i) \geq -\lambda_{0,i} \gamma_i.$$

Здесь

$$\lambda_i = (\lambda_{0,i}, \lambda_{1,i}, \lambda_{2,i}),$$

$$\lambda_{1,i} = 2i \lambda_{0,i} E_1^+(\mathbf{p}_i), \quad \lambda_{2,i} = 2i \lambda_{0,i} E_2(\mathbf{p}_i),$$

а  $\gamma_i$  – числовая последовательность, сходящаяся к нулю, как только  $i \rightarrow \infty$ . Точнее, числа  $\gamma_i$  определяются следующим образом:

$$\gamma_i = 2k(c_2 + 1) T_{\max}^i \max_{j=1, \dots, k} \left\{ \max_{t \in [0, t_j^i]} |x_j^i(t) - x_j^*(t)|, \right. \\ \left. \text{ess sup}_{t \in [0, t_j^i]} |\langle x_j^i(t) - x_j^*(t), A_j x_j^i(t) + B_j u_j^i(t) \rangle| \right\}.$$

Как отмечалось, соотношения ПМ положительно однородны по переменным  $(\lambda, \psi)$ . Поэтому умножая все его соотношения (20)–(23) на одно и то же по-

ложительное число, добьемся того, чтобы выполнялось условие нормировки

$$|\lambda_i| + \sum_{j=1}^k \max_{t \in [0, t_j^*]} |\psi_j^i(t)| = 1.$$

Переходя к пределу в (20)–(23) при  $i \rightarrow \infty$ , получаем (14)–(18).<sup>1</sup> При этом переходя к пределу в условии максимума (22), записанному в интегральной форме, мы воспользовались слабой сходимостью управлений  $u_i$  к  $u$ , линейностью функций  $H_j$  по  $u$ , а также вышеозначенным равенством  $B_j u_j(t) = B_j u_j^*(t)$  для почти всех  $t$ , которое дает возможность в полученном условии максимума произвести замену функции  $u$  (слабого предела последовательности  $\{u_i\}$ ) на функцию  $u^*$ .

Теорема доказана.

## 5. Расшифровка ПМ для задачи на MINiMAX

В заключение приведем ПМ для задачи минимизации максимального отрезка времени, т.е. для следующей задачи

$$(24) \quad \varphi(\tau) = \max_{1 \leq j \leq k} t_j \rightarrow \min,$$

$$\dot{x}_j = A_j x_j + B_j u_j, \quad t \in [0, t_j], \quad j = 1, \dots, k,$$

$$x_0 = \bar{x}_0, \quad x_T = \bar{x}_T, \quad u(t) \in U(t, \tau) \quad \text{для почти всех } t.$$

Требуется перевести вектор начальных состояний  $\bar{x}_0$  в вектор конечных состояний  $\bar{x}_T$  с минимальным значением критерия  $\varphi(\tau)$ .

Запишем эту задачу в гладкой форме. Для этого введем дополнительную фазовую координату  $y$

$$\dot{y} = 0, \quad t \in [0, t_1], \quad y(0) = y_0.$$

На левый конец  $y_0$  траектории  $y$  наложим следующие гладкие ограничения

$$t_j - y_0 \leq 0, \quad j = 1, \dots, k.$$

Теперь, минимизируя  $y_0$ , т.е. положив  $\varphi(p) = y_0 \rightarrow \min$ , получим задачу, эквивалентную поставленной выше, но уже в гладкой форме. Применим к этой задаче теорему 1.

Пусть  $(\tau^*, y_0^*, u^*)$  – решение задачи (24). Тогда в силу теоремы 1 существуют неотрицательные числа  $\lambda_j, j = 0, \dots, k$  и абсолютно непрерывные функции  $\psi_j$  такие, что

$$(25) \quad \dot{\psi}_j = -A_j^* \psi_j, \quad t \in [0, t_j^*], \quad \lambda_0 = \sum_{r=1}^k \lambda_r,$$

$$t_j^* < y_0^* = T_{\max}^* \Rightarrow \lambda_j = 0, \quad j = 1, \dots, k,$$

$$\max_{u \in U(t, \tau^*)} \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r, \psi_r(t) \rangle =$$

$$= \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r^*(t), \psi_r(t) \rangle \quad \text{для почти всех } t \in [0, T_{\max}^*],$$

$$\max_{u \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \langle A_r x_r^*(t_j^*) + B_r u_r, \psi_r(t_j^*) \rangle = \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \lambda_r,$$

<sup>1</sup> Подробнее, как осуществляются предельные переходы, см. [4]

$$\lambda_0 + \sum_{r=1}^k \max_{t \in [0, t_r^*]} |\psi_r(t)| = 1.$$

Из (25) следует, что сумма  $\sum_{r \in I_j(\tau^*)} \lambda_r$  не зависит от  $j$ . Поэтому приходим к следующему утверждению.

Сформулируем принцип максимума.

Пусть  $(p^*, u^*)$  – решение задачи (24). Тогда найдутся не равные одновременно нулю абсолютно непрерывные функции  $\psi_j$ ,  $j = 1, \dots, k$  такие, что

$$\begin{aligned} \dot{\psi}_j &= -A_j^* \psi_j, \quad t \in [0, t_j^*], \\ \max_{u \in U(t, \tau^*)} \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r, \psi_r(t) \rangle &= \\ &= \sum_{r=1}^k \langle B_r u_r^*(t), \psi_r(t) \rangle \quad \text{для почти всех } t \in [0, T_{\max}^*], \\ \max_{u \in U(t_1^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_1(\tau^*)} \langle A_r x_r^*(t_1^*) + B_r u_r, \psi_r(t_1^*) \rangle &= \\ &= \max_{u \in U(t_j^*, \tau^*)} \sum_{r \in I_j(\tau^*)} \langle A_r x_r^*(t_j^*) + B_r u_r, \psi_r(t_j^*) \rangle \quad \forall j. \end{aligned}$$

## 6. Заключение

Рассмотрена задача оптимального распределения ресурсов по множеству независимых операций. Скорость операций линейно зависит от количества ресурсов и от состояния операций. Постановка задачи продиктована практическими соображениями. Получены необходимые условия оптимальности в форме принципа максимума Понтрягина.

## СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. Бурков В.Н. Модели и методы мультипроектного управления. Препринт. М.: Ин-т проблем управления, 1997.
2. Баркалов С.А., Бурков В.Н. Минимизация упущенной выгоды в задачах управления проектами. М.: Ин-т проблем управления, 2001.
3. Понтрягин Л.С., Болтянский В.Г., Гамкрелидзе Р.В. и др. Математическая теория оптимальных процессов. М.: Наука, 1969.
4. Арутюнов А.В. Условия экстремума. М.: Факториал, 1997.