

Раздел II. Информатика

И.Г. Исмаилов

УСЛОВИЯ ОПТИМАЛЬНОСТИ В ЗАДАЧАХ УПРАВЛЕНИЯ СИСТЕМАМИ, ОПИСЫВАЕМЫМИ УРАВНЕНИЯМИ С МОНОТОННЫМИ ОПЕРАТОРАМИ

Введение

Спектр практических проблем, которые приводят к задачам условной оптимизации при наличии связей в виде граничных или начально-краевых задач для уравнений с частными производными, весьма широк [1–4]. В книгах [1] и [2] обращается внимание на специфику задач оптимизации старших коэффициентов эллиптических уравнений второго порядка, на аспектах разрешимости [1] и вывода необходимых условий оптимальности [2]. Упомянутые в [2] проблемы на пути получения необходимых условий оптимальности решены в работе [5]. В данной работе доказываются необходимые условия оптимальности для некоторых классов задач условной оптимизации с ограничениями в виде операторных уравнений при дополнительных функциональных ограничениях. Из доказанных условий выводятся принцип максимума Понтрягина и правило множителей Лагранжа.

1. Постановка задач и примеры

Пусть B – банахово пространство, V – рефлексивное банахово пространство, V' – пространство, сопряженное к V , $K \subset B$ – некоторое множество. Рассмотрим оптимизационную задачу

$$3. \quad J(k, u) \rightarrow \min, \quad k \in K$$

$$A(k)u = f(k), \quad (1)$$

где $A(k): V \rightarrow V'$, $f(k) \in V'$ при $k \in K$. Предполагается, что уравнение (1) имеет единственное решение $u(k) \in V$ для любого $k \in K$.

Пример 1. Поиск оптимального распределения толщины пластины в области $\Omega \subset R^2$ с границей $\partial\Omega$ заключается в минимизации функционала $J(u)$ на решениях граничной задачи, которая моделирует изгиб нагруженной пластины с опирающимися краями:

$$A(k)u = \Delta(k^3(x)\Delta u(x)) = f(x), \quad \forall x \in \Omega, \quad (2)$$

$$u|_{\partial\Omega} = \Delta u|_{\partial\Omega} = 0, \quad (3)$$

где Δ – оператор Лапласа, а толщина пластины $k(x)$ меняется, например, на множестве $K = \{k \in L_2(\Omega) \mid 0 < \alpha \leq k(x) \leq \beta < \infty, \forall x \in \Omega\}$.

Решением задачи ((2),(3)) является функция¹ $u \in W_2^2(\Omega) \cap H_0^1(\Omega)$, удовлетворяющая интегральному тождеству

$$\int_{\Omega} k^3(x)\Delta u(x)\Delta v(x)dx = \int_{\Omega} f(x)v(x)dx, \quad \forall v \in W_2^2(\Omega) \cap H_0^1(\Omega).$$

В виде задачи 3 формулируются также задачи математического программирования.

Пример 2. Пусть в задаче **3** $B = B_1 \times V'$, $K = K_1 \times K_2$, $K_1 \subset B_1$, $K_2 \subset V'$, $A(k)u = A(k_1)u$, $f(k) = k_2$, $k_2 \in K_2$. Тогда уравнение (1) приобретает вид $A(k_1)u = k_2$ и мы имеем задачу условной оптимизации с ограничением в виде операторного включения $A(k_1)u \in K_2$. В частности, если положить $K_1 = B_1$, $V' = R^2$, а $K_2 = \{k_2 = (k_{21}, k_{22}) \mid k_{21} \geq 0, k_{22} \geq 0\}$, то задача **3** переходит в задачу математического программирования с двумя ограничениями в виде неравенств. Если $K_2 = V'$, то ограничение $A(k_1)u = k_2$ отсутствует.

Пример 3. Пусть в примере 2 $A(k_1)u = Au$, $J(k, u) = J(u)$, $K_2 = AU$, где $A: V \rightarrow V'$ – линейное взаимно однозначное отображение, а $U \subset V$ – некоторое множество. В результате получаем общую задачу условной оптимизации $J(u) \rightarrow \min, u \in U \subset V$.

В п. 2 находятся условия оптимальности для задач из примеров 1-3, а в п.п. 3 и 4 – аналогичные условия для задач с функциональными ограничениями.

2. Условия оптимальности

Пару (k, u) назовем *допустимой* в задаче **3**, если $k \in K$, $u = u(k)$. Значение функционала $f \in V'$ на элементе $u \in V$ обозначим через $\langle f, u \rangle_V$, а норму элемента $u \in V$ – через $\|u\|_V$. Индекс иногда будут опущен, если из контекста понятно, о каком пространстве идет речь. Рассмотрим функционал Понтрягина $H(k, u, w) = \langle A(k)u - f(k), w \rangle_V - J(k, u)$, где $w \in V$. Оператор $A(k)$ называется сильно монотонным, если для некоторого положительного числа χ выполнено неравенство

¹ Определение пространств $W_2^2(\Omega)$ и $H_0^1(\Omega)$ см., например, в [6].

$$\chi \|u - v\|^2 \leq \langle A(k)u - A(k)v, u - v \rangle, \quad \forall k \in K. \quad (4)$$

Лемма 1 [5]. Пусть $z(x): R^1 \rightarrow R^1$, $z(x)/x \rightarrow 0$ при $x \rightarrow 0$, $x = x(y)$, $|x(y)| \leq L|y|^\chi$, $\chi \geq 1$. Тогда $z(x(y))/y \rightarrow 0$ при $y \rightarrow 0$.

Лемма 2 [5]. Пусть $A(k)$ – сильно монотонный оператор, функционал $H(k, u, w)$ дифференцируем на множестве пар $K \times Z(K)$, где $Z(K) = \{v \in V \mid \|v\| \leq \alpha^{-1} \|f(k) - A(k)0\|\}$, $A(k)u$ – отображение, дифференцируемое по u , оператор $A(k)$ и функционал $f(k)$ – липшицевые с коэффициентами L_1 и L_2 соответственно:

$\|A(k)u - A(p)u\| \leq L_1 \|k - p\|_B \|u\|_V$, $\|f(k) - f(p)\| \leq L_2 \|k - p\|$, $\forall k, p \in K$. Тогда оптимальная пара (p, v) в задаче 3 удовлетворяет следующему условию: при любых $k \in K$, достаточно близких к p , выполнено неравенство $H(p, v, w) - H(k, v, w) \geq o(\|p - k\|)$, где w – решение сопряженного уравнения

$$H'_u(p, v, w) = 0. \quad (5)$$

Из леммы 2 можно получить необходимые условия оптимальности для некоторых оптимизационных задач.

Следствие 1. Пусть $J(u)$ – функционал, дифференцируемый на $W_2^2(\Omega) \cap H_0^1(\Omega)$, $\Omega \subset R^2$, $p \in K$ реализует минимум функционала $J(u)$ на множестве K , а v – соответствующее ему решение граничной задачи ((2),(3)). Тогда выполнено следующее условие оптимальности:

$$p^3(x) \Delta v(x) \Delta w(x) = \max_{\xi \in [a, b]} [\xi^3 \Delta v(x) \Delta w(x)], \quad \forall x \in \Omega,$$

где w – решение сопряженной граничной задачи

$$\Delta(p^3(x) \Delta w(x)) = J'(v(x)), \quad \forall x \in \Omega,$$

$$w|_{\partial\Omega} = \Delta w|_{\partial\Omega} = 0.$$

Схему доказательства см. в [7].

Следствие 2 (Правило Лагранжа). Пусть в задаче 3 (p, v) – оптимальная пара, $(k - p)$ – допустимое направление для точки p , а w – решение сопряженного уравнения (5). Тогда справедливо неравенство

$$\langle H'_k(p, v, w), p - k \rangle \geq 0. \quad (6)$$

Если K – выпуклое множество, то неравенство (6) выполняется для любого $k \in K$. Неравенство (6) вместе с сопряженным уравнением (5) утверждает справедливость правила Лагранжа для задачи 3.

Множество $K \subset B$ называется конусом в пространстве B , если

$$K = \{k \in B \mid k \in K \Rightarrow \alpha k \in K, \forall \alpha \geq 0\}.$$

Следствие 3. Пусть в задаче из примера 2 (p_1, p_2, v) – оптимальная тройка, а w – решение сопряженного уравнения (5). Тогда

- 1) если K_2 – конус, то $(p_2, w) = 0$;
 - 2) если K_2 – выпуклое множество, то $\langle k_2 - p_2, w \rangle \geq 0, \forall k_2 \in K_2$;
 - 3) если K_2 – выпуклый конус, то
- $$\langle k_2, w \rangle \geq 0, \forall k_2 \in K_2. \quad (7)$$

Запишем задачу из примера 3 в виде $J(u) \rightarrow \min, u \in U \subset V$.

Следствие 4. Если функционал $J(u)$ дифференцируем на выпуклом множестве $U \subset V$, то для оптимального элемента v в задаче из примера 3 выполнено

$$\langle J'(v), u - v \rangle \geq 0, \forall u \in U. \quad (8)$$

Пусть V – сепарабельное гильбертово пространство и $\langle a, b \rangle$ обозначает скалярное произведение векторов a и b в этом пространстве. Следствие 3 показывает, что если w – ненулевой элемент, то p_2 – крайняя точка выпуклого множества K_2 . Если w – нулевой элемент, то из сопряженного уравнения (5) получаем

$$J'_u(p, v) = 0. \quad (9)$$

В этом случае v нужно найти из уравнения (9).

Пусть $U \subset V$ – ограниченное замкнутое выпуклое множество, а в задаче из примера 2 $K_2 = \{p_2\}$ – одноэлементное множество, где p_2 – решение вариационного неравенства $\langle p_2, y - u \rangle \geq 0, \forall y \in U \subset V$. Тогда операторное уравнение $A(k_1)u = p_2$ эквивалентно вариационному неравенству $\langle A(k_1)u, y - u \rangle \geq 0, \forall y \in U \subset V$, а задача 3 становится задачей математического программирования с равновесными ограничениями в произвольном банаховом пространстве:

$$\begin{aligned} \mathbf{31.} \quad & J(k_1, u) \rightarrow \min, k_1 \in K_1 \\ & \langle A(k_1)u, y - u \rangle \geq 0, \forall y \in U \subset V. \end{aligned}$$

Следствие 5. Оптимальная пара (p_1, v) в задаче 31 удовлетворяет следующему условию: при любых $k_1 \in K_1$, достаточно близких к p_1 , выполнено неравенство $H(p_1, v, w) - H(k_1, v, w) \geq o(\|p_1 - k_1\|)$, где w – решение сопряженного уравнения $H'_u(p_1, v, w) = 0$.

3. Задача с функциональными ограничениями

Определим задачу

32. Пусть минимизируется функционал $J(k, u)$ на решениях уравнения состояния $A(k)u = f(k)$ при дополнительном ограничении

$$F(k, u) + z = 0. \quad (10)$$

Здесь параметр k меняется на некотором множестве K банахова пространства B , функционал F отображает пару (k, u) в банахово пространство G , а $z \in Z \subset G$. Рассмотрим функционал

$$H(k, z, u, w, \lambda) = \langle A(k)u - f(k), w \rangle_V - J(k, u) + \langle \lambda, F(k, u) + z \rangle_G, \quad (11)$$

где $\lambda \in G'$, $w \in V$. Тройку (k, z, u) назовем допустимой, если $k \in K$, $u = u(k)$, $z \in Z$, $F(k, u) + z = 0$.

Лемма 3. Пусть $A(k)$ – сильно монотонный оператор, $J(k, u)$ – функционал, дифференцируемый на множестве $K \times U(k)$, где

$$U(k) = \{v \in V \mid \|v\| \leq \alpha^{-1} \|f(k) - A(k)0\|\},$$

функционал $H(k, z, u, w, \lambda)$ дифференцируем по переменным k и u , оператор $A(k)$ и функционал $f(k)$ – липшицевые с коэффициентами L_1 и L_2 соответственно:

$\|A(k)u - A(p)u\| \leq L_1 \|k - p\| \cdot \|u\|$, $\|f(k) - f(p)\| \leq L_2 \|k - p\|$, $\forall k, p \in K$, (p, d, v) – оптимальная тройка в задаче 32, $\lambda \in G'$, а w – решение сопряженного уравнения $H'_u(p, d, v, w, \lambda) = 0$. Тогда оптимальная пара удовлетворяет следующему условию: при любых $k \in K$, достаточно близких к p , выполнено неравенство

$$H(p, d, v, w, \lambda) - H(k, z, v, w, \lambda) \geq o(\|p - k\|), \forall z \in Z. \quad (12)$$

Доказательство. Так как тройка (p, d, v) – оптимальная, то для любой допустимой тройки (k, z, u)

$$0 \leq J(k, u) - J(p, v). \quad (13)$$

С другой стороны, для допустимой тройки (k, z, u)

$$\begin{aligned} J(k, u) - J(p, v) &= \langle A(p)v - f(p), w \rangle_V - J(p, v) + \langle \lambda, F(p, v) + d \rangle_G - \\ &\quad - [\langle A(k)u - f(k), w \rangle_V - J(k, u) + \langle \lambda, F(k, u) + z \rangle_G] = \\ &= H(p, d, v, w, \lambda) - H(k, z, u, w, \lambda). \end{aligned} \quad (14)$$

Поскольку

$$\begin{aligned} H(k, z, u, w, \lambda) &= H(p, d, v, w, \lambda) + \langle H'_u(p, d, v, w, \lambda), u - v \rangle + \\ &\quad + \langle H'_k(p, d, v, w, \lambda), k - p \rangle + \langle \lambda, z - d \rangle_G + o(\|k - p\| + \|u - v\|) = \\ &= H(k, d, v, w, \lambda) + \langle \lambda, z - d \rangle_G + o(\|k - p\|) + o(\|k - p\| + \|u - v\|) = \\ &= H(k, z, v, w, \lambda) + o(\|k - p\|) + o(\|k - p\| + \|u - v\|), \end{aligned} \quad (15)$$

оценивая норму $\|u - v\|$ через норму $\|k - p\|$ (см. [5]), с учетом соотношений (13), (14) и леммы 1 получим неравенство (12). +

Дополнительное ограничение (10) обобщает функциональные ограничения в виде неравенств и равенств. В частности, если $K \subset B$ – выпуклое множество, а $Z \subset G$ – конус, то в условиях леммы 3 получаем:

$$1. \langle H'_k(p, d, v, w, \lambda), p - k \rangle \geq 0, \forall k \in K;$$

2. а) $\langle \lambda, F(p, v) \rangle_G = 0$, б) $\langle \lambda, z \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z$.

Условие 1 – это условие стационарности функционала Лагранжа. Равенство 2а выражает условия дополняющей нежесткости. Неравенство 2б показывает, что λ принадлежит конусу, сопряженному к Z . Если G – сепарабельное гильбертово пространство и Z – множество векторов с неотрицательными компонентами, тогда Z – самосопряженный конус. В этом случае из условия 2б следует включение $\lambda \in Z$, что означает неотрицательность компонент вектора λ . В этих предположениях условия 1 и 2 отражают принцип Лагранжа (см., например, [9, с. 148] и [10, с. 47]).

Из формулы (11) для функционала H следует равенство

$$H'_z(p, d, v, w, \lambda) = \lambda. \quad (16)$$

Учитывая (16), заметим, что условия 2а и 2б вместе выражают условия оптимальности типа (8), сформулированные для минимизации функционала (11) на конусе Z (см. [9, с. 140]). Условие 1 означает запись вариационного неравенства типа (8) для задачи минимизации функционала (11) на выпуклом множестве K .

Теорема 1. Пусть K и Z – выпуклые множества банаховых пространств V и G соответственно, а также выполнены условия леммы 3. Кроме того, функционал $H(k, z, v, w, \lambda)$ вогнут по k . Тогда для оптимальной тройки (p, d, v) в задаче 32 выполнено следующее условие:

$$H(p, d, v, w, \lambda) = \max_{k \in K, z \in Z} H(k, z, v, w, \lambda).$$

Доказательство. Функционал H вогнут по (k, z) . Поэтому

$$H(p + t(q - p), d + t(z - d), v, w, \lambda) \geq tH(q, z, v, w, \lambda) + (1 - t)H(p, d, v, w, \lambda)$$

для любого $t \in (0, 1)$. Следовательно,

$$\begin{aligned} H(p, d, v, w, \lambda) - H(p + t(q - p), d + t(z - d), v, w, \lambda) &\leq \\ &\leq t(H(p, d, v, w, \lambda) - H(q, z, v, w, \lambda)). \end{aligned}$$

Взяв в (12) $k = p + t(q - p)$, $z = d + t(z - d)$, отсюда выводим неравенство $t(H(p, d, v, w, \lambda) - H(q, z, v, w, \lambda)) \geq o(\|t(q - p)\|)$. Деля его на t и устремляя t к 0, получим $H(p, d, v, w, \lambda) - H(q, z, v, w, \lambda) \geq 0, \forall q \in K, \forall z \in Z$. +

Утверждение 1. Пусть G – некоторое банахово пространство с конусом $Z \subset G$, и пусть в задаче 32 $F(k, u): K \times V \rightarrow G$, $\lambda \in G'$, $z \in Z$. Тогда если (p, d, v) – оптимальная тройка в задаче 32, то $\langle \lambda, F(p, v) \rangle_G = 0$.

Доказательство. Для любого $t \geq 0$ и $(k, z) = (p, td) \in K \times Z$. Подставив эту пару в (12) получим $\langle \lambda, F(p, v) + d \rangle_G - \langle \lambda, F(p, v) + td \rangle_G \geq 0$. Следовательно, $\langle \lambda, (1 - t)d \rangle_G \geq 0$ при любом $t \geq 0$. Отсюда

$$\langle \lambda, d \rangle_G = 0. \quad (17)$$

Так как $F(p, v) + d = 0$, то $\langle \lambda, F(p, v) \rangle_G = 0$. +

Утверждение 2. Пусть G – банахово пространство, $Z \subset G$ – выпуклое множество, а в задаче 32 функционал $F(k, u): K \times V \rightarrow G$, $\lambda \in G'$. Тогда если (p, d, v) – оптимальная тройка, то

$$\langle \lambda, d - z \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z. \quad (18)$$

Доказательство. Для любого $t \in [0, 1]$ определим пару $(k, z) = (p, td + (1-t)z) \in K \times Z$. Подставив эту пару в неравенство (12), имеем

$$\langle \lambda, F(p, v) + d \rangle_G - \langle \lambda, F(p, v) + td + (1-t)z \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z.$$

Следовательно, $\langle \lambda, (1-t)(d - z) \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z$. Поделив последнее неравенство на $1-t$, получим $\langle \lambda, d - z \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z$. +

Замечание 1. Используя (16), неравенство (18) запишем в виде

$$\langle H'_z(p, d, v, w, \lambda), d - z \rangle_G \geq 0, \forall z \in Z.$$

Это вариационное неравенство является необходимым условием максимума функционала (11) в точке d . Если Z – выпуклый конус, то из (17) и (18) следует, что $\langle \lambda, z \rangle_G \leq 0, \forall z \in Z$.

4. Эволюционные уравнения состояния

Обозначим через W и H два гильбертова пространства, через W' обозначим пространство, сопряженное к W . Предположим, что $H' = H$, $W \subset H \subset W'$. Пусть $\{u(t)\}$ – семейство отображений из отрезка $[0, T] \subset R^1$ в гильбертово пространство W , чьи производные отображают отрезок $[0, T]$ в пространство W' : $u(t): [0, T] \rightarrow W$, $u'(t): [0, T] \rightarrow W'$. Множество отображений $\{u(t)\}$ образует банахово пространство [1], которое обозначим через $V = \{[0, T], W\}$. Пусть B – некоторое банахово пространство, $L(t, k, u)$ – семейство сильно монотонных операторов из W в W' , т.е. удовлетворяющих неравенству

$$a \|u - v\|_W^2 \leq \langle L(t, k, u) - L(t, k, v), u - v \rangle, \forall u, v \in W, \quad (19)$$

где $k \in K \subset B$. Пусть $A(k): V \rightarrow \{[0, T], W'\} \times H$,

$$A(k)u = \{u'(t) + L(t, k, u), u(0)\}.$$

Для гильбертова пространства H и элемента $u \in \{[0, T], H\}$ положим

$$\|u\|_{L_2([0, T], H)} = \int_0^T \|u(t)\|_H^2 dt.$$

Определим задачу

$$\begin{aligned} \mathbf{33.} \quad J(k, u) &= \int_0^T g(t, k, u(t)) dt + \varphi(u(T)) \rightarrow \min, k \in K \\ A(k)u &= \{f(k), u_0\}, \end{aligned}$$

где $u_0 \in H$ – заданный элемент, $K \subset B$, $g: [0, T] \times K \times W \rightarrow R^1$, $\varphi: H \rightarrow R^1$, $\varphi: H \rightarrow R^1$, $f(k) \in \{[0, T], W'\}$, при дополнительных функциональных ограничениях $F(t, k(t), u(t)) + z(t) = 0$, $t \in [0, T]$. Здесь параметр k меняется на некотором множестве K банахова пространства B , функционал $F(t, k, u)$ отображает тройку (t, k, u) в банахово пространство $G(t)$, $z(t) \in Z(t) \subset G(t)$, $t \in [0, T]$. Аналогичную задачу без функциональных ограничений см. в [5]. Для $w \in V$ положим

$$H(k, z, u, w, \lambda) = \int_0^T [g(t, k, u(t)) + \langle u'(t) + L(t, k, u(t)) - f(t, k), w(t) \rangle] dt + \varphi(u(T)) + \int_0^T \langle \lambda(t), F(t, k(t), u(t)) + z(t) \rangle_G dt.$$

Утверждение 3. Пусть $L(t, k, u)$ – оператор, удовлетворяющий неравенству (19) при всех $k \in K$, отображения $\varphi(\cdot)$, $g(t, k, \cdot)$, $F(t, k, \cdot)$ и $L(t, k, \cdot)$ дифференцируемы, функционал $H(k, z, u, w, \lambda)$ дифференцируем по k , оператор $L(t, k, u)$ и функционал $f(t, k)$ – липшицевые:

$$\begin{aligned} \|L(t, k, u) - L(t, p, u)\|_{L_2\{[0, T], W'\}} &\leq L_1 \|k - p\|_B \|u\|_{L_2\{[0, T], W'\}}, \\ \|f(t, k) - f(t, p)\|_{L_2\{[0, T], W'\}} &\leq L_2 \|k - p\|_B. \end{aligned}$$

Тогда оптимальная тройка (p, d, v) в задаче 33 для любых $z(t) \in Z(t)$, $Z(t) \subset G(t)$, $t \in [0, T]$, удовлетворяет неравенству

$$H(p, d, v, w, \lambda) - H(k, z, v, w, \lambda) \leq o(\|p - k\|_B), \quad (20)$$

где w – решение сопряженного уравнения

$$-w'(t) + L'_u(t, p, v)w(t) = -g'_u(t, p, v(t)), \quad (21)$$

$$w(T) = -\varphi'_{u(T)}(v(T)). \quad (22)$$

О разрешимости задачи ((21), (22)) см. [1, 8].

Доказательство. По предположению $A(p)v = \{f(p), u_0\}$ и

$$0 \leq J(k, u) - J(p, v) = H(k, z, u, w, \lambda) - H(p, d, v, w, \lambda).$$

Так же, как и в [5], можем получить оценки

$$\begin{aligned} \|u - v\|_{L_2\{[0, T], W'\}} &\leq a^{-1}(L_2 + L_1 \|v\|_{L_2\{[0, T], W'\}}) \|k - p\|_B, \\ \|u(T) - v(T)\|_H &\leq \sqrt{2}(L_2 + L_1 \|v\|_{L_2\{[0, T], W'\}}) \|k - p\|_B. \end{aligned}$$

Ясно, что

$$\begin{aligned} H(k, z, u, w, \lambda) &= \int_0^T [g(t, k, u(t)) + \langle -w'(t), u(t) \rangle + \langle L(t, k, u(t)) - f(t, k), w(t) \rangle] dt + \\ &+ \varphi(u(T)) + \langle u(T), w(T) \rangle - \langle u(0), w(0) \rangle + \int_0^T \langle \lambda(t), F(t, k(t), u(t)) + z(t) \rangle_G dt. \end{aligned}$$

Следовательно,

$$\begin{aligned}
 & H(k, z, u, w, \lambda) - H(p, d, v, w, \lambda) = \\
 & = \int_0^T \langle g'_u(t, p, v(t)) - w'(t) + L'_u(t, p, v)w(t), u(t) - v(t) \rangle dt + \\
 & + \langle \varphi'_{u(T)}(v(T)), u(T) - v(T) \rangle + \langle w(T), u(T) - v(T) \rangle - \langle w(0), u(0) - v(0) \rangle + \\
 & + \langle H'_k(p, d, v, w), k - p \rangle_B + o(\|k - p\|_B) + o(\|u - v\|_{L_2\{[0, T], W\}}) + \\
 & + o(\|u(T) - v(T)\|_H) + \int_0^T \langle \lambda(t), z(t) - d(t) \rangle_G dt.
 \end{aligned}$$

С помощью преобразований, аналогичных (14), и леммы 1 получим неравенство (20). +

Литература

1. Лионс Ж.-Л. Оптимальное управление системами, описываемыми уравнениями с частными производными. М.: Мир, 1972.
2. Лурье К.А. Оптимальное управление в задачах математической физики. М.: Наука, 1975.
3. Бутковский А.Г. Теория оптимального управления системами с распределенными параметрами. М.: Наука, 1965.
4. Баничук Н.В. Оптимизация форм упругих тел. М.: Наука, 1980.
5. Исмаилов И.Г. Некоторые задачи условной оптимизации при наличии связей в виде операторных уравнений. Принцип максимума Понтрягина. // Вестн. Моск. ун-та. Сер. 15. Вычисл. матем. и киберн. 1998. №3. С. 31–38.
6. Ладыженская О.А., Солонников В.Н., Уральцева Н.Н. Линейные и квазилинейные уравнения параболического типа. М.: Наука, 1967.
7. Исмаилов И.Г. Об условиях оптимальности в задачах оптимизации на решениях операторных уравнений. // Проблемы математической физики. М.: Диалог-МГУ, 1998. С. 55–67.
8. Гаевский Х., Греггер К., Захариас К. Нелинейные операторные уравнения и операторные дифференциальные уравнения М.: Мир, 1978.
9. Сухарев А.Г., Тимохов А.В., Федоров В.В. Курс методов оптимизации. М.: Физматлит, 2005.
10. Галеев Э.М., Тихомиров В.М. Краткий курс теории экстремальных задач. М.: Изд-во МГУ, 1989.