

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ  
УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
МОСКОВСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
имени М.В.ЛОМОНОСОВА

МЕХАНИКО-МАТЕМАТИЧЕСКИЙ ФАКУЛЬТЕТ  
КАФЕДРА Общих проблем управления

ВЫПУСКНАЯ КВАЛИФИКАЦИОННАЯ РАБОТА  
(ДИПЛОМНАЯ РАБОТА)  
специалиста

**ОБ ОДНОЙ ЗАДАЧЕ ОПТИМАЛЬНОГО СБОРА РЕСУРСА,  
РАСПРЕДЕЛЕННОГО НА ОКРУЖНОСТИ**

Выполнил студент 632 группы  
Хасанов Рафаэль Ильгизович

\_\_\_\_\_

подпись студента

Научный руководитель:  
Профессор Локуцкий Л.В.

\_\_\_\_\_

подпись научного руководителя

Москва  
2019

# Содержание

1	Введение	2
2	Постановка задачи сбора ресурса на окружности	3
3	Примеры	5
4	Возобновляемость ресурса	8

# 1. Введение

Рассмотрение задач оптимального сбора ресурса имеет долгую историю. Фундаментальные работы [1] и [2] для случая ловли рыбы были написаны уже более 60 лет назад. В настоящее время большой интерес представляют модели оптимальной добычи пространственно распределенного возобновляемого ресурса. В статье [3] рассматривается случай равномерного сбора ресурса при движении с постоянной скоростью. В данной работе были получены условия оптимальности в задаче сбора возобновляемого ресурса для максимизации прибыли, получаемой от его продажи. Первоначально ресурс распределен на окружности  $S^1$  по закону  $\psi(0, x)$ ,  $x \in S^1$ . По окружности движется собирающее устройство со скоростью  $v(t) = 1$  течением времени  $T$ . При этом оно совершает несколько кругов. Предполагается, что естественный прирост ресурса задаётся экспоненциальным законом

$$\psi(t, x) = \alpha\psi(0, x), \alpha \in \mathbf{R}$$

Устройство в каждый момент времени  $t$  собирает долю  $u(t) \in [0, 1]$  ресурса в точке, в которой оно находится. Ставится задача выбора управления  $u(t)$ , которое максимизирует функционал

$$I(u(t)) = \int_0^T f(t, v(t), x(t), \psi(t, x(t)), u(t)) dt \quad (1.1)$$

общей прибыли, получаемой от продажи собранного ресурса. Класс возможных состояний системы в задаче бесконечномерен, и, следовательно, классический принцип максимума Понтрягина не может быть применён.

В ряде работ (см [3] и ссылки там) были сделаны попытки получения необходимого условия оптимальности в такого рода задачах. Однако довести эти попытки до конечного ответа удалось лишь в очень частных случаях.

## 2. Постановка задачи сбора ресурса на окружности

В начальный момент времени на окружности  $S^1$  (длины 1) распределен некоторый ресурс по заданному закону

$$\psi_0(x) \geq 0, x \in S^1,$$

По этой окружности с заданной положительной скоростью  $v(t) \in C^\infty$ ,  $v(t) > 0$  движется собирающее устройство, которое в любой момент времени  $t$  собирает некоторую долю  $u(t) \in [0; 1]$  ресурса. Через  $x(t)$  будем обозначать положение устройства в момент времени  $t$ . Если в точке  $x(t)$  было  $\psi(t-0, x(t))$  ресурса, то после прохождения устройства остаётся  $\psi(t+0, x(t)) = [1 - u(t)]\psi(t-0, x(t))$ , а часть ресурса  $u(t)\psi(t-0, x(t))$ , продаётся с заданным доходом  $f(t, x(t), \psi(t-0, x(t)), u(t), v(t))$ ,  $f \in C^\infty$ . Таким образом, если  $\psi(t, x(t))$  - количество ресурса в момент времени  $t$  в точке  $x(t)$ , то:

$$\psi(t+0, x(t)) = (1 - u(t))(\psi(t-0, x(t)))$$

Всюду в дальнейшем мы будем писать сокращенно  $\psi(t, x(t))$ , имея в виду  $\psi(t-0, x(t))$ . Для удобства будем считать, что устройство начинает двигаться в момент времени  $t = 0$ , движется время  $T$  проходит за это время  $n$  кругов, т. е.  $\int_0^T v(t)dt = n$ . Это условие не принципиально и введено для упрощения изложения.

Требуется найти оптимальную функцию сбора ресурса  $u(t)$ , которая обеспечит максимальный доход. То есть, ставится задача максимизации функционала

$$I(u(t)) = \int_0^T f(t, v(t), x(t), \psi(t, x(t)), u(t))dt \rightarrow \max$$

за счёт выбора управления  $u(t) \in [0; 1]$ . Как обычно,  $u(t)$  измеримая функция.

В статье "Принцип максимума для одного класса задач оптимального сбора ресурса" Скопинцева С.В., Локуциевского Л.В. и Зеликина М.И. была доказаны следующие теоремы:

**Теорема 1 1.** *Предположим, что в задаче 1.1 существует оптимальное управление  $\hat{u}(t)$ . Рассмотрим произвольную точку на окружности  $x_0 \in S^1$  и обозначим через  $t_1 < t_2 < \dots < t_n$  моменты времени, в которые устройство проходит  $x_0$ , то есть  $x(t_k) = x_0 \forall k = 1, \dots, n$ . Тогда если функция  $\psi_0(x)$  непрерывна в точке  $x_0$ , а функция  $u(t)$  непрерывна в каждый момент времени  $t_k, k = 1, \dots, n$ , то для произвольного набора чисел  $\omega_k \in [0; 1], k = 1, \dots, n$ , выполняется равенство:*

$$\sum_{i=1}^n (f(t_i, x_0, \psi_{i-1}(x_0), \hat{u}(t_i)) - f(t_i, x_0, W_{i-1}, \omega_i)) \geq 0,$$

где  $\psi_i(x_0) = \psi(t_i - 0, x_0)$ , и  $W_0 = \psi_0(x_0), W_i = (1 - \omega_{i-1})W_{i-1}, 1 \leq i \leq n - 1$ .

**Теорема 2 1.** *Предположим, в задаче 1.1 функция  $f$  имеет вид*

$$f(t, v, x, \psi(t, x), u(t)) = g(t, x)u(t)\psi(t, x),$$

где функция  $v(t) = 1, g(t, x)$  - не зависит от собранного ресурса  $u(t)\psi(t, x)$ , и в точке  $x_0$  выполнены условия Теоремы 1. Тогда если в момент времени  $\tilde{t}$  прохождения точки  $x_0$  значение  $g(\tilde{t}, x_0) < \max_{t: x(t)=x_0} (g(t, x_0))$  или  $g(\tilde{t}, x_0) < 0$ , то собирать ресурс в точке  $x_0$  на соответствующем круге неоптимально, то есть  $\hat{u}(\tilde{t}) = 0$ . При этом, если  $\max_{t: x(t)=x_0} (g(t, x_0)) > 0$ , то в точке  $x_0$  необходимо собрать весь ресурс.

Иными словами, оптимально подбирать ресурс в точке  $x_0$  только в те моменты времени  $\tilde{t} : x(\tilde{t}) = x_0$ , в которых

функция  $g(t, x_0)$  положительна и достигает своего максимума в точке  $x_0$ .

То есть, если функция  $g(t, x_0)$  всегда отрицательна при прохождении точки  $x_0$ , то отрицательна и функция  $f(t, v, x, \psi(t, x), u(t))$ , и сбор ресурса в этой точке всегда несёт убыток.

В дипломной работе с помощью этих теорем найдены оптимальные стратегии в серии различных задач.

### 3. Примеры

#### Задача 1

Собирающее устройство, двигаясь с постоянной скоростью  $v(t) = 1$  по окружности  $S^1$  совершает два круга. Ресурс распределен равномерно:  $\psi_0(x) = 1, \forall x \in S^1$  и  $\dot{\psi} = 0$ . Прибыль от собранного ресурса задается формулой  $f(t, \psi(x, t), u(t)) = u(4t^2 - 3t + 1)\psi$ . Требуется найти оптимальное управление  $\hat{u}$ , максимизирующее функционал

$$I(u(t)) = \int_0^2 f(t, \psi(x, t), u(t)) dt \rightarrow \max$$

Для удобства обозначим  $\psi_i(x)$  - количество ресурса, оставшегося в точке  $x$  после  $i$ -го прохождение, при управлении  $u$ . То есть  $\psi_0 = \psi_0, \psi_1 = \psi_0(1 - u_1), \psi_i = \psi_{i-1}(1 - u_i) = \psi_0(1 - u_0)(1 - u_1) \dots (1 - u_i), 1 \leq i \leq n - 1$ .

Пусть  $\hat{u}_1, \hat{u}_2$  - оптимальное управление на 1-ом и 2-ом круге соответственно и  $\tilde{u}_1, \tilde{u}_2$  - произвольное управление на 1-ом и 2-ом круге.

Тогда количества ресурса соответственно записывается  $\hat{\psi}_1 = \psi_0(1 - \hat{u}_1), \hat{\psi}_2 = \hat{\psi}_1(1 - \hat{u}_2), \tilde{\psi}_1 = \psi_0(1 - \tilde{u}_1), \tilde{\psi}_2 = \tilde{\psi}_1(1 - \tilde{u}_2)$

Таким образом, по 1.1 для  $\forall \tilde{u}_1, \tilde{u}_2$  должно выполняться

$$(4t^2 - 3t + 1)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) + (4t^2 + 5t + 2)(\hat{u}_2 - \tilde{u}_2 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \tilde{u}_1\tilde{u}_2) \geq 0$$

Возьмем  $\tilde{u}_2 = 1$  и  $\tilde{u}_1 = \hat{u}_1$ :

$$\begin{aligned} (4t^2 - 3t + 1)(\hat{u}_1 - \hat{u}_1) + (4t^2 + 5t + 2)(\hat{u}_2 - 1 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \hat{u}_1) &\geq 0 \\ (4t^2 + 5t + 2)(\hat{u}_2 - 1 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \hat{u}_1) &\geq 0 \end{aligned}$$

Где  $4t^2 + 5t + 2 > 0$  и  $\hat{u}_2 - 1 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \hat{u}_1 = (\hat{u}_2 - 1)(1 - \hat{u}_1) \geq 0$

1)  $\hat{u}_1 = 1$ , проверим оптимальность на паре  $\tilde{u}_1 = 0, \tilde{u}_2 = 1$ :

$$\begin{aligned} (4t^2 - 3t + 1)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) + (4t^2 + 5t + 2)(\hat{u}_2 - \tilde{u}_2 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \tilde{u}_1\tilde{u}_2) &\geq 0 \\ (4t^2 - 3t + 1) + (4t^2 + 5t + 2)(-1) &\geq 0 \\ -8t - 1 \geq 0, 0 \leq t \leq 1 \end{aligned}$$

То есть для  $\forall \hat{u}_2$  при  $\hat{u}_1 = 1, \hat{u}$  - не оптимальное управление.

2)  $\hat{u}_2 = 1$ , проверим оптимальность на паре  $\tilde{u}_1 = 0, \tilde{u}_2 = 1$ :

$$\begin{aligned} (4t^2 - 3t + 1)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) + (4t^2 + 5t + 2)(\hat{u}_2 - \tilde{u}_2 - \hat{u}_1\hat{u}_2 + \tilde{u}_1\tilde{u}_2) &\geq 0 \\ (4t^2 - 3t + 1)\hat{u}_1 + (4t^2 + 5t + 2)(-\hat{u}_1) &\geq 0 \\ \hat{u}_1(-8t - 1) \geq 0, 0 \leq t \leq 1 \end{aligned}$$

То есть  $\hat{u}_1 = 0$ .

Таким образом мы получаем оптимальное управление  $\hat{u}$ :

$$\hat{u}_1 = 0, \hat{u}_2 = 1$$

## Задача 2

Собирающее устройство, двигаясь с постоянной скоростью  $v(t) = 1$  по окружности  $S^1$  совершает  $n$  кругов. Ресурс распределен равномерно:  $\psi_0(x) = 1, \forall x \in S^1$  и  $\dot{\psi} = 0$ . Прибыль от собранного ресурса задается формулой  $f(t, \psi(x, t), u(t)) = \sqrt{u\psi}$ . Требуется найти оптимальное управление  $\hat{u}$ , максимизирующее функционал

$$I(u(t)) = \int_0^n f(t, \psi(x, t), u(t)) dt \rightarrow \max$$

Так как функция монотонно возрастает, то на последнем круге нам необходимо собрать весь оставшийся ресурс, то есть  $\hat{u} = 1$ .

Найдем оптимальное управление на предпоследнем круге, что эквивалентно решению задачи для  $T = 2$ :

Воспользуемся теоремой 1.1:

$$\begin{aligned} \sqrt{\hat{u}_1\psi} - \sqrt{\tilde{u}_1\psi} + \sqrt{1(1-\hat{u}_1)\psi} - \sqrt{1(1-\tilde{u}_1)\psi} &\geq 0 \\ \sqrt{\hat{u}_1} + \sqrt{1-\hat{u}_1} &\geq \sqrt{\tilde{u}_1} + \sqrt{1-\tilde{u}_1} \\ \sqrt{\hat{u}_1} + \sqrt{1-\hat{u}_1} &\rightarrow \max \end{aligned}$$

Находим значение  $\hat{u}_1$  при котором выражение достигает максимума:

$$\frac{1}{2\sqrt{\hat{u}_1}} - \frac{1}{2\sqrt{1-\hat{u}_1}} = 0$$

Получаем  $\hat{u}_1 = \frac{1}{2}$

3) По аналогии рассмотрим ситуацию с тремя кругами, учитывая известное оптимальное управление на последнем и предпоследнем круге:

$$\hat{u}_1 = ?, \hat{u}_2 = \frac{1}{2}, \hat{u}_3 = 1$$

$$\begin{aligned} \sqrt{\hat{u}_1\psi} - \sqrt{\tilde{u}_1\psi} + \sqrt{\frac{1}{2}(1-\hat{u}_1)\psi} - \sqrt{\frac{1}{2}(1-\tilde{u}_1)\psi} + \sqrt{1(1-\frac{1}{2})(1-\hat{u}_1)\psi} - \sqrt{1(1-\frac{1}{2})(1-\tilde{u}_1)\psi} &\geq 0 \\ \sqrt{\hat{u}_1} + \sqrt{\frac{1}{2}(1-\hat{u}_1)} + \sqrt{1(1-\frac{1}{2})(1-\hat{u}_1)} &\geq \sqrt{\tilde{u}_1} + \sqrt{\frac{1}{2}(1-\tilde{u}_1)} + \sqrt{1(1-\frac{1}{2})(1-\tilde{u}_1)} \\ \sqrt{\hat{u}_1} + \sqrt{2(1-\hat{u}_1)} &\rightarrow \max \end{aligned}$$

Находим значение  $\hat{u}_1$  при котором выражение достигает максимума:

$$\frac{1}{2\sqrt{\hat{u}_1}} - \frac{2}{2\sqrt{2-2\hat{u}_1}} = 0$$

То есть  $\hat{u}_1 = \frac{1}{3}$

4) Рассмотрим случай  $T = N + 1$ , считая известным управление на предыдущих кругах, а именно  $\hat{u}_k = \frac{1}{N-k+1}$ :

$$\begin{aligned} & \sqrt{\hat{u}_1} - \sqrt{\tilde{u}_1} + \sqrt{\frac{1}{N}(1 - \hat{u}_1)} - \sqrt{\frac{1}{N}(1 - \tilde{u}_1)} + \dots \\ & \dots + \sqrt{1(1 - \frac{1}{2})(1 - \frac{1}{3}) \dots (1 - \frac{1}{N})(1 - \hat{u}_1)} - \sqrt{1(1 - \frac{1}{2})(1 - \frac{1}{3}) \dots (1 - \frac{1}{N})(1 - \tilde{u}_1)} \geq 0 \end{aligned}$$

Где

$$\begin{aligned} \frac{1}{N-1}(1 - \frac{1}{N}) &= \frac{1}{N} \\ \frac{1}{N-2}(1 - \frac{1}{N-1})(1 - \frac{1}{N}) &= \frac{1}{N} \\ 1(1 - \frac{1}{2})(1 - \frac{1}{3}) \dots (1 - \frac{1}{N}) &= \frac{1}{N} \end{aligned}$$

И выражение принимает вид:

$$\begin{aligned} \sqrt{\hat{u}_1} + N\sqrt{\frac{1}{N}(1 - \hat{u}_1)} - \sqrt{\tilde{u}_1} - N\sqrt{\frac{1}{N}(1 - \tilde{u}_1)} &\geq 0 \\ \sqrt{\hat{u}_1} + \sqrt{N(1 - \hat{u}_1)} &\rightarrow \max \end{aligned}$$

То есть  $\hat{u}_1 = \frac{1}{N+1}$  и

$$\hat{u} = \begin{cases} \frac{1}{N+1}, & \text{на первом круге;} \\ \frac{1}{N}, & \text{на втором круге;} \\ \vdots & \\ 1, & \text{на последнем круге.} \end{cases}$$

То есть оптимально собирать ресурс одинаковыми частями на каждом из циклов.



## 4. Возобновляемость ресурса

Формально в статье "Принцип максимума для одного класса задач оптимального сбора ресурса" Теорема 1 доказана для случая, когда ресурс не возобновляется, т.е.  $\dot{\psi} = 0$ . Однако по аналогии несложно доказать, что эта теорема верна и для случая  $\dot{\psi}(t) = f(\psi(t))$ , так как необходимо только для каждого  $\psi_i$  добавить то, что "наросло" за круг.

### Задача 3

Собирающее устройство, двигаясь с постоянной скоростью  $v(t) = 1$  по окружности  $S^1$  совершает два круга. Ресурс распределен равномерно:  $\psi_0(x) = 1, \forall x \in S^1$  и  $\dot{\psi} = t$ . Прибыль от собранного ресурса задается формулой  $f(t, \psi(x, t), u(t)) = (2 - t)tu\psi$ .

$$\psi = \frac{t^2}{2} + 1, \quad \psi_i = \frac{t_i^2 - t_{i-1}^2}{2} + \psi_{i-1}$$

По аналогии с задачей 2, так как функция монотонно возрастает, то на последнем круге нам необходимо собрать весь оставшийся ресурс, то есть  $\hat{u} = 1$ .

Найдем оптимальное управление первым круге:

$$T = 2, \quad \hat{u}_1 = ?, \quad \hat{u}_2 = 1, \quad \tilde{u}_2 = 1$$

Воспользуемся теоремой 1.1:

$$\begin{aligned} (2 - t)\left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) + (1 - t)\left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(1 - \hat{u}_1) + \frac{(t + 1)^2 - t^2}{2} - (1 - t)\left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(1 - \tilde{u}_1) + \frac{(t + 1)^2 - t^2}{2} &\geq 0 \\ (2 - t)\left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) + (1 - t)\left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(\tilde{u}_1 - \hat{u}_1) &\geq 0 \\ \left(\frac{t^2}{2} + 1\right)(\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) &\geq 0 \\ \hat{u}_1 &= 1 \end{aligned}$$

Получается, в данных условиях правильным решением будет "сбирать" ресурс по максимуму оба круга.

### Задача 4

Собирающее устройство, двигаясь с постоянной скоростью  $v(t) = 1$  по окружности  $S^1$  совершает два круга. Ресурс распределен равномерно:  $\psi_0(x) = 1, \forall x \in S^1$  и  $\dot{\psi} = \psi$ . Прибыль от собранного ресурса задается формулой  $f(t, \psi(x, t), u(t)) = (2 - t)tu\psi$ .

$$\psi = \psi_0 e^t, \quad \psi_i = \psi_{i-1} e^t$$

Так как  $f$  монотонно возрастает, то на последнем круге -  $\hat{u}_2 = 1$

Воспользуемся 1.1 для  $\tilde{u}_1 - \forall, \tilde{u}_2 = \hat{u}_2$ :

$$\begin{aligned} \hat{u}_1 e^t (2 - t)t - \tilde{u}_1 e^t (2 - t)t + \hat{u}_2 (1 - t^2) e^{t+1} (1 - \hat{u}_1) - \tilde{u}_2 (1 - t^2) e^{t+1} (1 - \tilde{u}_1) &\geq 0 \\ (\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) e^t (2 - t)t + (1 - t^2) e^{t+1} (\tilde{u}_1 - \hat{u}_1) &\geq 0 \\ e^t (\hat{u}_1 - \tilde{u}_1) (2t - t^2 + e^{t+1} - e) &\geq 0 \end{aligned}$$

Рассмотрим  $(2t - t^2 + et^2 - e)$ :

$$\begin{aligned} 2t - t^2 + et^2 - e &= 0 \\ t^2(e - 1) + 2t - e &= 0 \\ t_1 &= \frac{1 + \sqrt{e^2 - e + 1}}{1 - e} \\ t_2 &= \frac{1 - \sqrt{e^2 - e + 1}}{1 - e} \end{aligned}$$

То есть это парабола, с ветвями вверх и корнем  $t_1 < 0$ , и корнем  $0 < t_2 < 1$ .

Таким образом, оптимальное управление  $\hat{u}$ :

$$\hat{u} = \begin{cases} 0, & \text{если } t < \frac{1 - \sqrt{e^2 - e + 1}}{1 - e}; \\ 1, & \text{если } t \geq \frac{1 - \sqrt{e^2 - e + 1}}{1 - e}. \end{cases}$$

### Задача 5

Собирающее устройство, двигаясь с постоянной скоростью  $v(t) = 1$  по окружности  $S^1$  совершает два круга. Ресурс распределен равномерно:  $\psi_0(x) = 1, \forall x \in S^1$  и  $\dot{\psi} = \psi$ . Прибыль от собранного ресурса задается формулой  $f(t, \psi(x, t), u(t)) = (2 - t)tu(1 - u)\psi$ .

$$\psi = \psi_0 e^t, \quad \psi_i = \psi_{i-1} e^t$$

Оптимальным управлением на последнем круге выбираем  $\hat{u} = \frac{1}{2}$ , так как это позволяет максимизировать значение функционала.

Воспользуемся 1.1 для  $\tilde{u}_1 - \forall, \tilde{u}_2 = \hat{u}_2$ :

$$\begin{aligned} e^t(2 - t)t(\hat{u}_1 - \hat{u}_1^2) - e^t(2 - t)t(\tilde{u}_1 - \tilde{u}_1^2) + \frac{1}{4}(1 - t^2)e^{t+1}(1 - \hat{u}_1) - \frac{1}{4}(1 - t^2)e^{t+1}(1 - \tilde{u}_1) &\geq 0 \\ (2 - t)t(\hat{u}_1 - \hat{u}_1^2 - \tilde{u}_1 + \tilde{u}_1^2) + \frac{1}{4}(1 - t^2)e(\tilde{u}_1 - \hat{u}_1) &\geq 0 \\ 2t\hat{u}_1 - t^2\hat{u}_1 - 2t\hat{u}_1^2 + t^2\hat{u}_1^2 - \frac{e}{4}\hat{u}_1 + \frac{e}{4}t^2\hat{u}_1 - 2t\tilde{u}_1 + t^2\tilde{u}_1 + 2t\tilde{u}_1^2 - t^2\tilde{u}_1^2 + \frac{e}{4}\tilde{u}_1 - \frac{e}{4}t^2\tilde{u}_1 &\geq 0 \\ 2t\hat{u}_1 - t^2\hat{u}_1 - 2t\hat{u}_1^2 + t^2\hat{u}_1^2 - \frac{e}{4}\hat{u}_1 + \frac{e}{4}t^2\hat{u}_1 &\geq 2t\tilde{u}_1 - t^2\tilde{u}_1 - 2t\tilde{u}_1^2 + t^2\tilde{u}_1^2 - \frac{e}{4}\tilde{u}_1 + \frac{e}{4}t^2\tilde{u}_1 \end{aligned}$$

Найдем максимум выражения по  $\hat{u}_1 - 2t\hat{u}_1 - t^2\hat{u}_1 - 2t\hat{u}_1^2 + t^2\hat{u}_1^2 - \frac{e}{4}\hat{u}_1 + \frac{e}{4}t^2\hat{u}_1$  при  $t \in [0; 1]$ :

$$\begin{aligned} 2t\hat{u} - t^2\hat{u} - 2t\hat{u}^2 + t^2\hat{u}^2 - \frac{e}{4}\hat{u} + \frac{e}{4}t^2\hat{u} &= 0 \\ \hat{u}^2(t^2 - 2t) + \hat{u}(2t - t^2 - \frac{e}{4} + \frac{e}{4}t^2) &= 0 \\ \hat{u}_{01} &= 0 \\ \hat{u}_{02} &= \frac{t^2 - 2t + \frac{e}{4} - \frac{e}{4}t^2}{t^2 - 2t} \end{aligned}$$

Так как при  $\hat{u}_1^2$  мы имеем отрицательный коэффициент, то получаем параболу с ветвями, направленными вниз, и максимумом будет являться  $\hat{u}_{max} = \frac{\hat{u}_{01} + \hat{u}_{02}}{2}$ .

Рассмотрим значение  $\hat{u}_2 = \frac{t^2 - 2t + \frac{\epsilon}{4} - \frac{\epsilon}{4}t^2}{t^2 - 2t}$ . При  $t \in [0; 1]$ ,  $\hat{u}_2 \in (-\infty; 1]$ , с нулем в точке  $t_1 = \frac{\sqrt{16-4\epsilon+e^2}-4}{e-4}$ .

Так мы получаем

$$\hat{u} = \begin{cases} 0, & \text{если } t < \frac{\sqrt{16-4\epsilon+e^2}-4}{e-4}; \\ \frac{t^2 - 2t + \frac{\epsilon}{4} - \frac{\epsilon}{4}t^2}{2(t^2 - 2t)}, & \text{если } \frac{\sqrt{16-4\epsilon+e^2}-4}{e-4} \leq t \leq 1. \\ \frac{1}{2} & \text{если } t \geq 1 \end{cases}$$

В отличие от предыдущих задач, мы получили управление, зависящее от времени, что объясняется не линейностью  $f$  по  $u$ .

## Список литературы

- [1] Gordon H. S. Economic theory of a common property resource: The fishery // Journal of Political Economy - 1954. - p. 124-142, vol. 75.
- [2] Scott A. D. The fishery: The objectives of sole ownership // Journal of Political Economy - 1955 - p. 116-124, vol. 63.
- [3] Behringer S., Upmann T. Optimal Harvesting of a Spatial Renewable Resource // Journal of Economic Dynamics and Control - 2014 - p. 105-120, vol. 42.