

## ДИНАМИЧЕСКАЯ СЕТЕВАЯ МОДЕЛЬ УПРАВЛЕНИЯ ЗАПАСАМИ С ИНТЕРВАЛЬНО ЗАДАНЫМ НЕСТАЦИОНАРНЫМ СПРОСОМ И ИНТЕРВАЛЬНЫМИ КОЭФФИЦИЕНТАМИ ПОТЕРЬ ЗАПАСА

*Работа выполнена при финансовой поддержке гранта Президента РФ № МК-3097.2005.8*

Рассматривается динамическая сетевая модель системы управления запасами с неопределенностью в данных. Неизвестные параметры системы (спрос и коэффициенты потерь запаса) задаются в виде интервалов, в границах которых они произвольным образом принимают свои значения. Предполагается, что спрос имеет нестационарный характер и интервал его возможных значений меняется во времени. Для анализа и расчета оптимальной стратегии управления применяется аппарат интервальной математики, в том числе полная интервальная арифметика Каухера. Получены необходимые и достаточные условия существования допустимого управления, доказана теорема об оптимальном допустимом уровне запаса, определены достаточные условия существования оптимальной допустимой стратегии управления и разработан вычислительный алгоритм ее построения. Проведены численные исследования.

Проблема управления запасами является одной из наиболее важных и актуальных в экономике, поскольку к ней сводятся многие задачи оптимального планирования складских, производственных, транспортных, финансовых, водохозяйственных, энергетических и других систем. Широкий класс систем управления запасами, в том числе системы снабжения и производства-распределения, описывается динамическими сетевыми моделями. Структура систем управления запасами представляется в виде динамической сети, узлы которой задают виды и размеры управляемых запасов, а дуги – управляемые и неуправляемые потоки в сети. Под запасом здесь понимается не только наличие некоторого товара или продукции на складе, но и любые другие виды ресурсов (производственные, трудовые, транспортные, финансовые и др.). Управляемые потоки перераспределяют ресурсы (запасы) между узлами сети, возможно перерабатывая их, и планируют поставки извне. Неуправляемые потоки описывают спрос на ресурсы в узлах сети, который формируется как со стороны других узлов, так и внешнего окружения. Задача управления запасами формулируется как задача поиска минимального по стоимости динамического потока в сети. Достаточно полный обзор о постановках сетевых задач и методах их решения приведен в [1, 2].

Наиболее востребованными на практике являются модели управления запасами с неопределенностью в данных. В классической теории управления запасами принято считать, что априорная неопределенность, свойственная реальным системам управления запасами, имеет стохастический характер [3–5]. Однако практическое применение стохастических моделей во многих случаях затрудняется из-за отсутствия информации о вероятностных характеристиках системы. В работах [6–11] предлагаются интервальные модели управления запасами, основанные на предположении о нестохастической природе неопределенности, присутствующей в системе. Неизвестные параметры системы описываются интервалами, в границах которых они произвольным образом принимают свои значения. На практике такое описание неопределенности по сравнению с вероятностным является более простым и доступным, поскольку границы интервалов неопределенности оценить проще, чем вероятностные характеристики. Для анализа и расчета оптимальной стратегии управления применяется аппарат интервальной математики [12–15], в том числе полная интервальная арифметика Каухера [14, 15]. В [8–10] рассматриваются динамические сетевые модели систем управления запасами с интервальной неопределенностью спроса. Неизвестный спрос задается в виде интервала с постоянными (стационарный спрос) или переменными (нестационарный спрос) границами. В работе [11] в модель со стационарным спросом вводится дополнительная неопределенность, источником которой являются коэффициенты потерь запаса, учитывающие естественные изменения в его количестве и свойствах (порча, убыль, ус-

таревание и т.д.). Это обусловлено тем, что в большинстве случаев на практике известными бывают не сами значения коэффициентов потерь, а интервалы их возможных значений.

В данной работе рассматривается динамическая сетевая модель управления запасами с интервально заданным нестационарным спросом и интервальными коэффициентами потерь запаса. Получены необходимые и достаточные условия существования допустимого управления, доказана теорема об оптимальном допустимом уровне запаса, определены достаточные условия существования оптимальной допустимой стратегии управления, гарантирующей асимптотическую сходимость к оптимальному запасу, и разработан вычислительный алгоритм построения этой стратегии. Приведены результаты численного моделирования, подтверждающие работоспособность и эффективность предложенного алгоритма.

### Описание модели и постановка задачи

Рассмотрим динамическую систему управления запасами с периодическим контролем уровня запасов и бесконечным горизонтом планирования. Структуру системы представим в виде динамической сети, эволюция которой описывается многомерной моделью в пространстве состояний:

$$x(t+1) = A(t)x(t) + Bu(t) + Ed(t), \quad t \geq 0, \quad (1)$$

где  $x(t) \in R^n$  – вектор состояний системы,  $i$ -я компонента которого задает уровень запаса в  $i$ -м узле сети (на  $i$ -м складе) в момент времени  $t$  ( $x(0)$  считается известным);  $u(t) \in R^q$  – вектор управляющих воздействий (управление), компоненты которого представляют управляемые потоки в сети в момент времени  $t$ ;  $d(t) \in R^m$  – вектор неуправляемых воздействий (спрос), компоненты которого описывают неуправляемые потоки в сети в момент времени  $t$ . Структура сети определяется структурой матриц  $B \in R^{n \times q}$ ,  $E \in R^{n \times m}$ , диагональная матрица  $A(t) = \text{Diag}(\alpha_1(t), \dots, \alpha_n(t)) \in R^{n \times n}$  учитывает возможные потери запаса в узлах сети в момент времени  $t$ .

Спрос  $d(t)$  имеет нестационарный характер (например, сезонный) и точно не известен, но задан интервал его возможных значений, границы которого меняются во времени:

$$d(t) \in \mathbf{D}(t) \subseteq \mathbf{D}, \quad t \geq 0, \quad (2)$$

где  $\mathbf{D}(t)$ ,  $\mathbf{D} \in IR^m$ ,  $\mathbf{D}(t) = [\underline{D}(t), \overline{D}(t)]$ ,  $\mathbf{D} = [\underline{D}, \overline{D}]$ ,  $\mathbf{D} \geq 0$ ;  $IR = \{x = [\underline{x}, \overline{x}] \mid \underline{x} \leq \overline{x}, \quad \underline{x}, \overline{x} \in R\}$  – множество правильных интервалов [12, 13]. В ряде случаев с нестационарным спросом такое (более точное) задание интервала неопределенности спроса позволяет уменьшить уровень запаса в системе и, как следствие, затраты на его хранение.

На состояния  $x(t)$  и управления  $u(t)$  накладываются ограничения, обусловленные возможностями системы:

$$x(t) \in X, \quad t \geq 0, \quad (3)$$

$$u(t) \in U, \quad t \geq 0, \quad (4)$$

где  $X \in IR^n$ ,  $X = [0, \overline{X}]$ ;  $U \in IR^q$ ,  $U = [0, \overline{U}]$ .

Коэффициенты потерь запаса  $\alpha_1(t)$ , ...,  $\alpha_n(t)$  заданы в виде интервалов

$$A(t) \in A, \quad t \geq 0, \quad (5)$$

где  $A = \text{Diag}(a_1, \dots, a_n) \in IR^{n \times n}$ ,  $A = [\underline{A}, \overline{A}]$ ,  $a_i = [\underline{\alpha}_i, \overline{\alpha}_i]$ ,  $0 \leq a_i \leq 1$ ,  $\text{wid } a_i < 1, i = \overline{1, n}$ ;  $\text{wid } x = \overline{x} - \underline{x}$  – ширина интервала  $x$ ,  $\text{wid } x \geq 0$ .

Для системы (1) необходимо найти оптимальную (с точки зрения минимума затрат) стратегию управления, гарантирующую полное и своевременное удовлетворение спроса (2) на бесконечном периоде планирования с учетом возможных потерь запаса (5) и ограничений (3), (4).

**Определение 1.** Будем называть функцию  $u(t) = U(x(t), t)$ ,  $u(t) \in U$ , допустимым на интервале  $X$  управлением для состояния  $x(t)$  в момент времени  $t$ ,  $t \geq 0$ , если при любых потерях запаса  $A(t) \in A$  для любого значения спроса  $d(t) \in \mathbf{D}(t)$  выполнено включение  $x(t+1) \in X$ , где  $x(t)$  определяется рекуррентным соотношением (1).

**Определение 2.** Будем называть стратегию  $\Phi = \{u(t), t \geq 0\}$  допустимой на интервале  $X$  стратегией управления для начального состояния  $x(0) \in X$ , если все управления, составляющие эту стратегию, являются допустимыми на интервале  $X$ . Множество стратегий, допустимых на интервале  $X$  при начальном запасе  $x(0) \in X$  будем обозначать  $\Phi(x(0))$ .

**Определение 3.** Будем называть  $\hat{x}$ ,  $\hat{x} \in X$ , допустимым уровнем запаса в системе, если для любого начального запаса  $x(0) \in X(0, \hat{x})$  существует допустимая на интервале  $X(0, \hat{x})$  стратегия управления, где  $X(a, b) = [a, b]$  – интервальнозначная вектор-функция, которая определена для любых  $a, b \in R^n$ ,  $a \leq b$ .

Определим затраты системы на хранение запаса в виде функции

$$C(\hat{x}) = h^T \hat{x}, \quad (6)$$

где  $\hat{x} \in X$  – допустимый уровень запаса;  $h \in R^n$  – вектор затрат,  $h \geq 0$ ,  $h \neq 0$ ,  $i$ -я компонента которого пред-

ставляет затраты на хранение единицы запаса в  $i$ -м узле сети; символ  $T$  означает транспонирование. Понятно, что если для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует стратегия управления  $\Phi \in \Phi(x(0))$ , то  $\overline{X}$  является допустимым уровнем запаса и, следовательно, затраты системы меньше либо равны  $C(\overline{X})$  при любых потерях запаса  $A(t) \in A$  и спросе  $d(t) \in \mathbf{D}(t)$  для всех  $t \geq 0$ . Чтобы минимизировать затраты системы, необходимо найти оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^*$ , минимизирующий функцию затрат (6), и стратегию управления запасами  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , гарантирующую условие

$$x(t) \in X(0, \hat{x}^*), \quad t \geq \tau^* \geq 0, \quad (7)$$

при любых потерях запаса  $A(t) \in A$  и любом спросе  $d(t) \in \mathbf{D}(t)$ . Стратегию  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$  будем называть оптимальной допустимой стратегией управления для начального состояния  $x(0) \in X$ , а время  $\tau^*$  – скоростью сходимости системы к оптимальному допустимому запасу  $\hat{x}^*$ .

### Определение оптимального допустимого уровня запаса

**Теорема 1** (о существовании допустимого управления). Для любого состояния системы  $x(t) \in X$  в момент времени  $t$ ,  $t \geq 0$ , допустимое на интервале  $X$  управление с обратной связью  $u(t) = U(x(t), t)$ ,  $u(t) \in U$ , существует и определяется из включения

$$\underline{A}x(t) + Bu(t) \in (I - \text{wid } A)X + \text{opp } \mathbf{ED}(t), \quad (8)$$

если и только если выполнены условия

$$\text{wid } \mathbf{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)\overline{X}, \quad (9)$$

$$\mathbf{ED}(t) \subseteq (I - \overline{A})X + \{-BU\}, \quad (10)$$

где интервальный вектор  $\mathbf{ED}(t) \in IR^n$ ,  $\mathbf{ED}(t) = [\underline{ED}(t), \overline{ED}(t)]$ , получен умножением матрицы  $E$  на интервальный вектор  $\mathbf{D}(t)$ ;  $\text{opp } x = [-\underline{x}, -\overline{x}]$  – интервал, обратный по сложению к интервалу  $x$  в полной интервальной арифметике Каухера,  $x + \text{opp } x = 0$ ; множество  $\{-BU\} = \{x \in R^n \mid x = -Bu, u \in U\}$ ;  $I \in R^{n \times n}$  – единичная матрица.

*Доказательство.* Для состояния системы  $x(t) \in X$  построим управление  $u(t)$  в виде (8). Включение (8) имеет смысл, если и только если выполнено (9). Действительно, интервал  $(I - \text{wid } A)X + \text{opp } \mathbf{ED}(t)$  является правильным, если и только если

$$\begin{aligned} (I - \text{wid } A)X + \text{opp } \mathbf{ED}(t) &\subseteq \overline{(I - \text{wid } A)X + \text{opp } \mathbf{ED}(t)} \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow (I - \text{wid } A)\underline{X} - \underline{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)\overline{X} - \overline{ED}(t) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \overline{ED}(t) - \underline{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)(\overline{X} - \underline{X}) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \text{wid } \mathbf{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)\text{wid } X \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \text{wid } \mathbf{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)\overline{X}, \end{aligned}$$

так как  $\underline{X} = 0$  по условию (3). Покажем, что такое управление существует для любого  $x(t) \in X$ , если и только если выполнено условие (10). Имеем

$$\begin{aligned} \forall x(t) \in X \exists u(t) \in U | \underline{A}x(t) + Bu(t) \in (I - \text{wid } A)X + \text{opp } \underline{ED}(t) &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \forall x(t) \in X \exists u(t) \in U | \underline{A}x(t) + \underline{ED}(t) \subseteq (I - \text{wid } A)X - Bu(t) &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \forall x(t) \in X | \underline{A}x(t) + \underline{ED}(t) \subseteq (I - (\bar{A} - \underline{A}))X + \{-BU\} &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \underline{A}X + \underline{ED}(t) \subseteq (I - \bar{A})X + \underline{A}X + \{-BU\} &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \underline{ED}(t) \subseteq (I - \bar{A})X + \{-BU\}. \end{aligned}$$

Покажем, что управление вида (8) является допустимым на интервале  $X$  для состояния  $x(t) \in X$ , т.е.

$\forall A(t) \in A \forall d(t) \in D(t) | x(t+1) \in X$ . Действительно,

$$\begin{aligned} \forall A(t) \in A \forall d(t) \in D(t) | x(t+1) = A(t)x(t) + Bu(t) + \\ + Ed(t) \in \underline{A}x(t) + Bu(t) + \underline{ED}(t) \subseteq (I - \text{wid } A)X + \text{opp } \underline{ED}(t) + \\ + X(0, \text{wid } A)x(t) + \underline{ED}(t) \subseteq (I - \text{wid } A)X + \text{opp } \underline{ED}(t) + \\ + X(0, \text{wid } A)X + \underline{ED}(t) = X, \end{aligned}$$

так как  $X(0, \text{wid } A) \cdot X = X(0, \text{wid } A \cdot \bar{X}) = \text{wid } A \cdot X$ .

Теорема доказана.

**Следствие 1.** Для любого начального состояния  $x(0) \in X$  допустимая на интервале  $X$  стратегия управления  $\Phi \in \Phi(x(0))$  существует, если и только если для всех  $t \geq 0$  выполнены условия (9), (10). Управления, составляющие эту стратегию, определяются из включения (8). (Доказательство легко получить с учетом определения 2.)

**Замечание 1.** Интервал  $(I - \text{wid } A)X + \text{opp } \underline{ED}(t)$  определяет уровень запаса, гарантирующий полное и своевременное удовлетворение спроса, и должен быть неотрицательным для всех  $t \geq 0$ . Это условие выполняется, когда  $\underline{ED}(t) \leq 0$  для всех  $t \geq 0$ .

Будем считать далее, что условия теоремы 1 выполнены для всех  $t \geq 0$  и для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимая на интервале  $X$  стратегия управления  $\Phi \in \Phi(x(0))$ , т.е.  $\bar{X}$  является допустимым уровнем запаса.

**Теорема 2** (об оптимальном допустимом уровне запаса). Оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^*$  является решением задачи

$$C(\hat{x}) = h^T \hat{x} \Rightarrow \min_{\hat{x}} \quad (11)$$

при ограничениях

$$(I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\} \leq \hat{x} \leq \bar{X}, \quad (12)$$

$$\underline{ED}(t) \subseteq (I - \bar{A})X(0, \hat{x}) + \{-BU\} \quad \text{для } \forall t \geq 0. \quad (13)$$

*Доказательство.* По определению 3 уровень запаса  $\hat{x}$  является допустимым, если

$$\hat{x} \in X \quad (\text{или } 0 \leq \hat{x} \leq \bar{X}), \quad (14)$$

и для любого начального состояния  $x(0) \in X(0, \hat{x})$  существует допустимая на интервале  $X(0, \hat{x})$  стратегия

управления. По следствию 1 такая стратегия существует, если и только если выполнены условия

$$\text{wid } \underline{ED}(t) \leq (I - \text{wid } A)\hat{x} \quad \text{для } \forall t \geq 0, \quad (15)$$

$$\underline{ED}(t) \subseteq (I - \bar{A})X(0, \hat{x}) + \{-BU\} \quad \text{для } \forall t \geq 0. \quad (16)$$

Условие (16) совпадает с (13). Условие (15) равносильно неравенству  $\max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\} \leq (I - \text{wid } A)\hat{x}$ , следовательно,  $(I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\} \leq \hat{x}$ . В силу того, что  $\max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\} \leq (I - \text{wid } A)\bar{X}$  (так как (9) выполнено для всех  $t \geq 0$ ), имеем  $0 \leq (I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\} \leq \bar{X}$ , значит, множество решений системы неравенств (14) и (15) имеет вид (12). Теорема доказана.

**Следствие 2.** Если для некоторого вектора затрат  $h \geq 0$ ,  $h \neq 0$ , оптимальный допустимый уровень запаса равен  $\hat{x}^* = (I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\}$ , то он будет таким же и для любого другого  $h \geq 0$ ,  $h \neq 0$ . (Доказательство основывается на том, что функция  $C(\hat{x})$  возрастает по  $\hat{x}$ .)

Допустим, что в некоторый момент времени  $\tau^* \geq 0$  состояние системы попадет в интервал  $X(0, \hat{x}^*)$ . По теореме 1 для любого  $x(t) \in X(0, \hat{x}^*)$  в момент времени  $t \geq \tau^*$  допустимое на интервале  $X(0, \hat{x}^*)$  управление  $u(t) = U(x(t), t)$ ,  $u(t) \in U$ , можно определить из включения

$$\underline{A}x(t) + Bu(t) \in (I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + \text{opp } \underline{ED}(t). \quad (17)$$

Управления  $u(t)$ , удовлетворяющие (4) и (17), гарантируют условие (7) и составляют оптимальную стратегию управления.

**Замечание 2.** Включение (17) обращается в равенство

$$\underline{A}x(t) + Bu(t) = -\underline{ED}(t),$$

если  $\hat{x}^* = (I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } \underline{ED}(t)\}$  и ширина интервала возможных значений неизвестного спроса постоянна ( $\text{wid } \underline{ED}(t) = \text{const}$  для всех  $t \geq 0$ ).

**Замечание 3.** Начиная с момента времени  $\tau^*$ , управления  $u(t)$  логично выбирать, минимизируя затраты на управления (транспортные расходы, затраты на производство и т.д.) при ограничениях (4) и (17), поскольку любое управление, удовлетворяющее этим ограничениям, является оптимальным в смысле (7).

### Построение оптимальной допустимой стратегии управления

Проблема существования оптимальной допустимой стратегии управления не возникает в двух случаях:

1) если оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^* = \bar{X}$ , то любая допустимая на интервале  $X$  стратегия управления является оптимальной;

2) если оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^* \leq \bar{X}$ ,  $\hat{x}^* \neq \bar{X}$ , и начальный запас  $x(0) \in X(0, \hat{x}^*)$ , то

любая допустимая на интервале  $X(0, \hat{x}^*)$  стратегия управления является оптимальной.

В этих двух случаях управления, составляющие оптимальную стратегию  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , определяются из включения (17) для всех  $t \geq 0$  и скорость сходимости системы к оптимальному запасу  $\tau^* = 0$ . В тех случаях, когда хотя бы в одном из узлов начальный запас больше оптимального уровня запаса ( $\exists i | \hat{x}_i^* < x_i(0) \leq \bar{X}_i$ ), требуется определить условия существования оптимальной допустимой стратегии  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , гарантирующей сходимость к оптимальному запасу  $\hat{x}^*$ , и оценить скорость сходимости системы.

В работе [10] показано, что если потери запаса отсутствуют, либо коэффициенты потерь запаса точно известны, то система с интервально заданным нестационарным спросом сходится к оптимальному запасу за конечное число шагов при любом начальном состоянии  $x(0) \in X$  и найдена оценка скорости сходимости. Для случая с интервально заданными коэффициентами удалось доказать лишь асимптотическую сходимость системы и получить стратегию управления, гарантирующую

$$x(t) \in X(0, \hat{x}^*) \quad \text{при } t \rightarrow \infty \quad (18)$$

для любого  $x(0) \in X$ . Достаточные условия существования такой стратегии приведены в теореме 3.

**Теорема 3** (о существовании оптимальной допустимой стратегии). Если для всех  $t \geq 0$  выполнены условия (9), (10), для всех  $t \geq 1$  выполнено условие

$$(I - \underline{A})r(t-1) \leq r(t), \quad (19)$$

где  $r(t) = (I - \text{wid } A)\hat{x}^* - \text{wid } ED(t) \in R^n$ ,  $r(t) \geq 0$ , и существует число  $\varepsilon > -\min_{i=1, n} \{(1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i\}$  такое, что

$$ED + (\varepsilon I + \text{wid } A)X(0, \theta) \subseteq (I - \bar{A})X(0, \hat{x}^*) + \{-BU\}, \quad (20)$$

где  $ED = E \cdot D \in IR^n$ ,  $ED = [\underline{ED}, \overline{ED}]$ ,  $\theta = \bar{X} - \hat{x}^* \in R^n$ ,  $\theta \geq 0$ ,  $\theta \neq 0$ , то для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимая на интервале  $X$  стратегия управления  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , гарантирующая утверждение (18).

*Доказательство.* Введем вектор

$$\tilde{x}(t+1) = \underline{A}x(t) + Bu(t), \quad t \geq 0,$$

который определяет минимальный возможный уровень запаса после поставки в момент времени  $t$ , но до очередного предъявления спроса. Тогда

$$\begin{aligned} x(t+1) &= A(t)x(t) + Bu(t) + Ed(t) = \\ &= \tilde{x}(t+1) + (A(t) - \underline{A})x(t) + Ed(t), \quad t \geq 0. \end{aligned}$$

Покажем по индукции, что для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимая на интервале  $X$  стратегия  $\Phi \in \Phi(x(0))$ , такая, что

$$\tilde{x}(t) \in [-\underline{ED}(t-1), \max\{(I - \text{wid } A)\hat{x}^* - \overline{ED}(t-1), (I - \text{wid } A)\bar{X} - \overline{ED}(t-1) - (I - \underline{A} + \varepsilon I)(I + \underline{A} + \dots + \underline{A}^{t-2})\theta\}], \quad t \geq 1. \quad (21)$$

Так как для всех  $t \geq 0$  выполнены условия (9), (10), то по теореме 1 для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимое на интервале  $X$  управление такое, что

$$\begin{aligned} \tilde{x}(1) &\in (I - \text{wid } A)X + \text{opp } ED(0) = \\ &= [-\underline{ED}(0), (I - \text{wid } A)\bar{X} - \overline{ED}(0)]. \end{aligned}$$

Так как  $\hat{x}^* \leq \bar{X}$ , включение (21) справедливо для  $t = 1$ . Пусть (21) справедливо для некоторого  $t \geq 2$ . Покажем, что оно справедливо для  $t + 1$ . Для этого, используя разложения

$$I = \underline{A} + (I - \underline{A}), \quad I - \bar{A} = (I - \underline{A})(I - \text{wid } A) - \underline{A} \text{wid } A$$

и свойства интервально-арифметических операций

$$\begin{aligned} (a+b)x &= ax + bx, \quad \forall a, b \geq 0, a, b \in R, \\ (a-b)x &= ax + b \cdot \text{opp } x, \quad \forall a \geq b \geq 0, a, b \in R, \\ \text{opp}(cx) &= c \cdot \text{opp } x, \quad c(x+y) = cx + cy, \quad \forall c \in R, \end{aligned}$$

представим (20) в виде эквивалентного включения

$$\begin{aligned} \underline{A}ED(t) + (I - \underline{A})ED(t) + ED + \text{opp } ED(t) + \\ + (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)X(0, \theta) + \underline{A} \text{wid } A)X(0, \theta) \subseteq \\ \subseteq (I - \underline{A})(I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + \\ + \underline{A} \text{wid } A) \text{opp } X(0, \hat{x}^*) + \{-BU\}, \end{aligned}$$

откуда имеем

$$\begin{aligned} \underline{A}ED(t) + (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)X(0, \theta) + \\ + ED + \text{opp } ED(t) + \underline{A} \text{wid } A)X(0, \theta) + X(0, \hat{x}^*) \subseteq \\ \subseteq (I - \underline{A})(I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + (I - \underline{A}) \text{opp } ED(t) + \{-BU\} \end{aligned}$$

и, так как  $\text{wid } A(X(0, \theta) + X(0, \hat{x}^*)) = \text{wid } A)X = X(0, \text{wid } A)\bar{X} = X(0, \text{wid } A)X = (A - \underline{A})X$ , получаем

$$\begin{aligned} \underline{A}ED(t) + (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)X(0, \theta) + \\ + ED + \text{opp } ED(t) + \underline{A}(A - \underline{A})X \subseteq \\ \subseteq (I - \underline{A})((I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + \text{opp } ED(t)) + \{-BU\}. \quad (22) \end{aligned}$$

Рассмотрим  $\tilde{x}(t+1) = \underline{A}x(t) + Bu(t) = \underline{A}(\tilde{x}(t) + Ed(t-1) + (A(t-1) - \underline{A})x(t-1)) + Bu(t) \pm (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)\theta(t) \pm \tilde{\theta}(t)$ , где  $\theta(t) \in X(0, \theta)$ ,  $\tilde{\theta}(t) \in ED + \text{opp } ED(t-1)$ . По условию (22) для любых значений  $d(t-1) \in D(t-1)$ ,  $A(t-1) \in A$ ,  $x(t-1) \in X$ ,  $\theta(t) \in X(0, \theta)$  и  $\tilde{\theta}(t) \in ED + \text{opp } ED(t-1)$  найдется такое  $u(t) \in U$ , для которого

$$\begin{aligned} \underline{A}Ed(t-1) + (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)\theta(t) + \\ + \tilde{\theta}(t) + \underline{A}(A(t-1) - \underline{A})x(t-1) + Bu(t) \subseteq \\ \subseteq (I - \underline{A})((I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + \text{opp } ED(t-1)). \end{aligned}$$

Следовательно,

$$\tilde{x}(t+1) = \underline{A}\tilde{x}(t) - (\varepsilon I + (I - \underline{A}) \text{wid } A)\theta(t) - \tilde{\theta}(t) + \Delta(t), \quad (23)$$

где  $\Delta(t) \in (I - \underline{A})(I - \text{wid } A)X(0, \hat{x}^*) + \text{opp } \mathbf{ED}(t-1)$ .

Будем выбирать компоненты векторов  $\theta(t)$  и  $\tilde{\theta}(t)$  в момент времени  $t$  по следующему правилу:

Если выполнено условие

$$\begin{aligned} \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) &\geq \\ &\geq \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)), \end{aligned} \quad (24)$$

то

$$\theta_i(t) = \theta_i, \quad \tilde{\theta}_i(t) = \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1),$$

иначе

$$\theta_i(t) = \max(0, \theta'_i(t)), \quad \tilde{\theta}_i(t) = \tilde{\theta}'_i(t),$$

где

$$\theta'_i(t) = \frac{\underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) - \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1))}{\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i},$$

$\tilde{\theta}'_i(t)$  – любое значение из интервала  $\mathbf{ED}_i + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ , такое, что  $\tilde{x}_i(t+1) \in (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t)$  для любого  $\Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ .

Покажем, что  $\theta(t) \in X(0, \theta)$ ,  $\tilde{\theta}(t) \in \mathbf{ED} + \text{opp } \mathbf{ED}(t-1)$ .

Согласно принятому правилу,  $\theta_i(t)$  либо равна  $\theta_i$  (верхней границе  $i$ -й компоненты вектора  $X(0, \theta)$ ), либо равна нулю (нижней границе  $i$ -й компоненты вектора  $X(0, \theta)$ ), либо равна  $\theta'_i(t)$ , когда  $0 < \theta'_i(t) < \theta_i$  (в этом случае

$$\begin{aligned} \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) &< \\ &< \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)), \end{aligned}$$

откуда получаем  $\theta'_i(t) < \theta_i$ , так как по условию теоремы  $\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i > 0$  для  $\forall i = \overline{1, n}$ ). Значит,  $\theta(t) \in X(0, \theta)$ .

$\tilde{\theta}_i(t)$  либо равна  $\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)$  (верхней границе вектора  $\mathbf{ED}_i + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ ), либо  $\tilde{\theta}'_i(t) \in \mathbf{ED}_i + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ .

Значит,  $\tilde{\theta}(t) \in \mathbf{ED} + \text{opp } \mathbf{ED}(t-1)$ .

Пусть условие (24) выполнено. Если  $\underline{\alpha}_i \neq 0$ , то

$\tilde{x}_i(t) \geq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1) + ((\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i + \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) / \underline{\alpha}_i \geq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)$ , тогда из (21) получаем  $\tilde{x}_i(t) \leq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \overline{X}_i - \overline{ED}_i(t-1) - (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-2}) \theta_i$ . Выбирая  $\theta_i(t) = \theta_i$ ,  $\tilde{\theta}_i(t) = \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)$ , имеем

$$\begin{aligned} \tilde{x}_i(t+1) &= \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - \\ &- (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) + \Delta_i(t) \leq \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \overline{X}_i - \overline{ED}_i(t-1) - \\ &- (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-2}) \theta_i) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - \\ &- (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) + (1 - \underline{\alpha}_i) ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)) = \\ &= (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \overline{X}_i - \overline{ED}_i - \underline{\alpha}_i (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-2}) \theta_i - \\ &- (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (1 - \underline{\alpha}_i) \underbrace{(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) (\overline{X}_i - \hat{x}_i^*)}_{=0} \leq \end{aligned}$$

$\leq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \overline{X}_i - \overline{ED}_i(t) - (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-1}) \theta_i$  для  $\forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ .

Чтобы оценить нижнюю границу  $\tilde{x}_i(t+1)$ , рассмотрим два случая: 1) если

$$\begin{aligned} \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) - \\ - (1 - \underline{\alpha}_i) \overline{ED}_i(t-1) \geq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t), \end{aligned}$$

то

$$\begin{aligned} \tilde{x}_i(t+1) &= \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - \\ &- (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) + \Delta_i(t) \geq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t) \end{aligned}$$

для  $\forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ ;

2) если

$$\begin{aligned} \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) - \\ - (1 - \underline{\alpha}_i) \overline{ED}_i(t-1) < (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t), \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \tilde{x}_i(t+1) &= \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - (\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } \mathbf{a}_i) \theta_i - (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)) - \\ &- \overline{ED}_i(t-1) + \Delta_i(t) \geq \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)) - \\ &- \overline{ED}_i(t) + \overline{ED}_i(t-1) - (1 - \underline{\alpha}_i) \overline{ED}_i(t-1) = -\overline{ED}_i(t) + r_i(t) - \\ &- (1 - \underline{\alpha}_i) r_i(t-1) \geq \langle \text{по условию (19)} \rangle \geq -\overline{ED}_i(t) \end{aligned}$$

для  $\forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$ .

Если  $\underline{\alpha}_i = 0$ , то  $\theta_i = 0$  ( $\hat{x}_i^* = \overline{X}_i$ ) и  $\overline{ED}_i = \overline{ED}_i(t)$  (иначе (24) не выполнено). Выбирая  $\theta_i(t) = 0$ ,  $\tilde{\theta}_i(t) = \overline{ED}_i(t) - \overline{ED}_i(t-1)$ , имеем

$$\begin{aligned} \tilde{x}_i(t+1) &= -(\overline{ED}_i(t) - \overline{ED}_i(t-1)) + \Delta_i(t) \in [-\overline{ED}_i(t) + \\ &+ \overline{ED}_i(t-1) - \overline{ED}_i(t-1), (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t)] \subseteq \\ &\subseteq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) - \mathbf{ED}_i(t), \end{aligned}$$

так как по условию (19)  $r_i(t-1) \leq r_i(t)$ , а значит,  $\text{wid } \mathbf{ED}_i(t) \leq \text{wid } \mathbf{ED}_i(t-1)$ .

Таким образом, если (24) выполнено, то

$$\begin{aligned} \tilde{x}_i(t+1) &\in [-\overline{ED}_i(t), (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \overline{X}_i - \overline{ED}_i(t) - \\ &- (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-1}) \theta_i]. \end{aligned}$$

Пусть условие (24) не выполнено. Рассмотрим два случая: 1)  $\theta'_i(t) \leq 0$ , при этом  $\underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) \leq \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)) + (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t))$ , тогда  $\theta_i(t) = 0$  и  $\tilde{x}_i(t+1) = \underline{\alpha}_i \tilde{x}_i(t) - \tilde{\theta}'_i(t) + \Delta(t)$ . Если  $\underline{\alpha}_i \neq 0$ , то, с учетом предположения индукции (21), имеем  $-\overline{ED}_i(t-1) \leq \tilde{x}_i(t) \leq (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1) + (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) / \underline{\alpha}_i$ . Покажем, что для  $\forall \tilde{x}_i(t) \in [-\overline{ED}_i(t-1), (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1) + (\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)) / \underline{\alpha}_i]$   $\exists \tilde{\theta}'_i(t) \in \mathbf{ED}_i + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$   $\forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1)$   $\tilde{x}_i(t+1) \in (1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t)$ .

Воспользуемся следующим свойством:

$$\begin{aligned} \forall x \in \mathbf{x} \exists b \in \mathbf{b} \forall c \in \mathbf{c} \mid x - b + c \in \mathbf{d} &\Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow \mathbf{x} \subseteq \mathbf{d} + \text{opp } \mathbf{c} + \mathbf{b}, \text{wid } \mathbf{c} \leq \text{wid } \mathbf{d}, \end{aligned} \quad (25)$$

где  $\mathbf{x}, \mathbf{b}, \mathbf{c}, \mathbf{d} \in IR$ . В нашем случае имеем

$$\mathbf{x} = [-\underline{\alpha}_i \overline{ED}_i(t-1), \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } \mathbf{a}_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)) + \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)],$$

$$\mathbf{b} = \mathbf{ED}_i + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1),$$

$$\mathbf{c} = (1 - \underline{\alpha}_i)(1 - \text{wid } \mathbf{a}_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \mathbf{ED}_i(t-1),$$

$$\begin{aligned}
d &= (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t), \\
d + \text{opp } c + b &= \underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t-1)) + \\
&+ ED_i + \text{opp } ED_i(t) = [-\underline{\alpha}_i \overline{ED}_i(t-1) + \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t), \\
&\underline{\alpha}_i ((1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* + \overline{ED}_i(t-1)) + \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t)].
\end{aligned}$$

Условие  $\text{wid } c \leq \text{wid } d$  выполнено в силу (19), так как  $\text{wid } c = (1 - \underline{\alpha}_i)((1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \text{wid } ED_i(t-1)) = (1 - \underline{\alpha}_i)r_i(t-1)$ ,  $\text{wid } d = (1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \text{wid } ED_i(t) = r_i(t)$ .

Интервал  $x \subseteq d + \text{opp } c + b$ , так как  $x \geq \overline{d + \text{opp } c + b}$  (в силу (2)  $\overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t) \leq 0$  для  $\forall i = \overline{1, n}$ ), а  $\bar{x} = \overline{d + \text{opp } c + b}$ .

Если  $\underline{\alpha}_i = 0$  (в этом случае  $\theta'_i(t) \leq 0$  автоматически), то  $\tilde{x}_i(t+1) = \tilde{\theta}'(t) + \Delta(t)$ . Покажем, что  $\exists \tilde{\theta}'_i(t) \in \overline{ED}_i + \text{opp } \overline{ED}_i(t-1) \forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)((1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t-1)) \mid \tilde{x}_i(t+1) \in (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t)$ . Имеем:  $x = 0$  – вырожденный интервал (число),  $x \in d + \text{opp } c + b = \overline{ED}_i + \text{opp } \overline{ED}_i(t)$  в силу (2). Следовательно, по свойству (25)  $\theta'_i(t)$  существует;

2)  $\theta'_i(t) > 0$  (при этом  $\underline{\alpha}_i \neq 0$ ), тогда  $\theta_i(t) = \theta'_i(t)$  и  $\tilde{x}_i(t+1) = \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t) + \underline{\alpha}_i((1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)) - \theta'_i(t) + \Delta(t)$ . Имеем: вырожденный интервал  $x = x = \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t) + \underline{\alpha}_i((1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1))$ , интервалы  $b, c, d$  – такие же, как в предыдущем случае. Условие  $x \in d + \text{opp } c + b$  выполнено, так как  $x$  равен верхней границе этого интервала. Следовательно, по свойству (25)  $\tilde{\theta}'_i(t)$  существует (можно показать, что  $\tilde{\theta}'_i(t) = \overline{ED}_i - \overline{ED}_i(t-1)$ ).

Таким образом, если (24) не выполнено, то

$$\tilde{x}_i(t+1) \in [-\overline{ED}_i(t), (1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t)].$$

Следовательно,

$$\tilde{x}(t+1) \in [-\overline{ED}(t), \max\{(1 - \text{wid } A) \hat{x}^* - \overline{ED}(t), (1 - \text{wid } A) \bar{X} - \overline{ED}(t) - (1 - \underline{A} + \varepsilon I)(1 + \underline{A} + \dots + \underline{A}^{t-1})\theta\}]. \quad (26)$$

Покажем, что управление  $u(t)$ , удовлетворяющее (26), является допустимым на интервале  $X$  в момент времени  $t$ . Действительно, из (26) видно, что

$$\tilde{x}(t+1) \in [-\overline{ED}(t), (1 - \text{wid } A) \bar{X} - \overline{ED}(t)] = (1 - \text{wid } A)X + \text{opp } \overline{ED}(t),$$

так как  $1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon > (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i + \varepsilon > 0 \forall i = \overline{1, n}$ .

По предположению индукции  $x(t) \in X$ , следовательно,  $\forall A(t) \in A \forall d(t) \in D(t) \mid x(t+1) = \tilde{x}(t+1) + (A(t) - \underline{A})x(t) + Ed(t) \in \tilde{x}(t+1) + (A - \underline{A})x(t) + ED(t) \subseteq (1 - \text{wid } A)X + \text{opp } \overline{ED}(t) + \text{wid } (A)X + ED(t) = X$ .

Таким образом, утверждение (21) имеет силу для всех  $t \geq 1$ .

Покажем далее, что стратегия  $\Phi \in \Phi(x(0))$ , удовлетворяющая (21), гарантирует включение (18). Для этого представим включение (21) в виде

$$\tilde{x}_i(t) \in [-\overline{ED}_i(t-1), \max\{(1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1), (1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1) - \lambda_i(t) \theta_i\}], \quad t \geq 1, \quad (27)$$

где  $\lambda_i(t) = 1 - \text{wid } a_i - (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 + \underline{\alpha}_i + \dots + \underline{\alpha}_i^{t-2})$ ,  $i = \overline{1, n}$ , и для каждого  $i$  найдем момент времени  $T_i$  такой, что

$$\tilde{x}_i(t) \in [-\overline{ED}_i(t-1), (1 - \text{wid } a_i) \hat{x}_i^* - \overline{ED}_i(t-1)] = (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \overline{ED}_i(t-1), \quad t \geq T_i, \quad (28)$$

т.е.  $\lambda_i(t) \theta_i \leq 0$ .

Очевидно, что если  $\theta_i = 0$ , то  $T_i = 1$ . Если  $\theta_i > 0$ , рассмотрим три случая: 1) если  $\underline{\alpha}_i = 1$ ,  $\text{wid } a_i = 0$  (потери запаса в  $i$ -м узле нет), то  $\lambda_i(t) = 1 - \varepsilon(t-1)$ . Имеем  $\lambda_i(t) \leq 0 \Leftrightarrow 1 - \varepsilon(t-1) \leq 0 \Leftrightarrow t \geq 1/\varepsilon + 1$ . Учитывая то, что система наблюдается в дискретные моменты времени

$t = 0, 1, 2, \dots, T_i = \lceil 1/\varepsilon \rceil + 1$ , где  $\lceil x \rceil$  – округление вверх до ближайшего целого числа; 2) если  $0 < \underline{\alpha}_i < 1$  (потери запаса в  $i$ -м узле есть), то

$$\lambda_i(t) = 1 - \text{wid } a_i - (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 - \underline{\alpha}_i^{t-1}) / (1 - \underline{\alpha}_i).$$

Учитывая то, что  $1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon > 0 \forall i = \overline{1, n}$ , имеем

$$\begin{aligned} \lambda_i(t) \leq 0 &\Leftrightarrow 1 - \text{wid } a_i - (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)(1 - \underline{\alpha}_i^{t-1}) / (1 - \underline{\alpha}_i) \leq 0 \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \underbrace{\underline{\alpha}_i^{t-1}}_{>0} \leq \underbrace{(\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i)}_{>0} / (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow \ln \underline{\alpha}_i^{t-1} \leq \ln((\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i) / (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)) \Leftrightarrow \\ &\Leftrightarrow t-1 \geq \ln((\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i) / (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon)) / \ln \underline{\alpha}_i, \end{aligned}$$

отсюда  $T_i = \left\lceil \frac{\ln((\varepsilon + (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i) / (1 - \underline{\alpha}_i + \varepsilon))}{\ln \underline{\alpha}_i} \right\rceil + 1$ ;

3) если  $\underline{\alpha}_i = 0$ ,  $\text{wid } a_i = \overline{\alpha}_i$  (весь запас в  $i$ -м узле может быть потерян),  $\lambda_i(1) = 1 - \text{wid } a_i > 0$ ,  $\lambda_i(t) = -(\text{wid } a_i + \varepsilon) < 0$ ,  $t \geq 2$ , ( $\text{wid } a_i + \varepsilon > (1 - \underline{\alpha}_i) \text{wid } a_i + \varepsilon > 0 \forall i = \overline{1, n}$ ), значит,  $T_i = 2$ .

Покажем по индукции, что для  $\forall i = \overline{1, n}$  (28) гарантирует

$$x_i(t) \in X(0, \hat{x}_i^*) + (\text{wid } a_i)^{t+1-T_i} X(0, \theta_i), \quad t \geq T_i. \quad (29)$$

Действительно, если в момент времени  $t = T_i$

$$\tilde{x}_i(t) \in (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \overline{ED}_i(t-1),$$

то, с учетом того, что  $x_i(t-1) \in X_i$ ,

$$\begin{aligned} \forall \alpha_i(t-1) \in a_i \forall d_i(t-1) \in D_i(t-1) \mid x_i(t) &= \tilde{x}_i(t) + \\ &+ (\alpha_i(t-1) - \underline{a}_i)x_i(t-1) + (Ed(t-1))_i \in \tilde{x}_i(t) + (\alpha_i - \underline{a}_i)x(t) + \\ &+ ED_i(t-1) \subseteq (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \overline{ED}_i(t-1) + \\ &+ \text{wid } (a_i)X_i + ED_i(t-1) = X(0, \hat{x}_i^*) + \text{wid } (a_i)X(0, \theta_i), \end{aligned}$$

значит, (29) справедливо для  $t = T_i$ . Допустим, что (29) выполняется для некоторого  $t \geq T_i + 1$ , тогда

$$\begin{aligned} \forall \alpha_i(t) \in a_i \forall d_i(t) \in D_i(t) \mid x_i(t+1) &= \tilde{x}_i(t+1) + \\ &+ (\alpha_i(t) - \underline{a}_i)x_i(t) + (Ed(t))_i \in \tilde{x}_i(t+1) + (\alpha_i - \underline{a}_i)x(t) + \\ &+ ED_i(t) \subseteq (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } \overline{ED}_i(t) + \\ &+ \text{wid } a_i (X(0, \hat{x}_i^*) + (\text{wid } a_i)^{t+1-T_i} X(0, \theta_i)) + ED_i(t) = \\ &= X(0, \hat{x}_i^*) + (\text{wid } a_i)^{t+2-T_i} X(0, \theta_i). \end{aligned}$$

Следовательно, (29) имеет силу для любого  $t \geq T_i$ .

Согласно (29), если  $\theta_i = 0$ , то  $x_i(t) \in X(0, \hat{x}_i^*)$ ,  $t \geq 0$ , так как  $x_i(0) \in X(0, \hat{x}_i^*)$ . Если  $\theta_i > 0$ , но  $\text{wid } a_i = 0$  ( $\alpha_i(t) = \alpha_i$ ,  $t \geq 0$ ), то  $x_i(t) \in X(0, \hat{x}_i^*)$  для  $t \geq T_i$ , в противном случае

$x_i(t) \in X(0, \hat{x}_i^*)$  при  $t \rightarrow \infty$ , так как  $\text{wid } a_i < 1$ . Таким образом, стратегия  $\Phi \in \Phi(x(0))$ , удовлетворяющая (21), гарантирует асимптотическую сходимость к оптимальному допустимому уровню запаса  $\hat{x}^*$ . Теорема доказана.

**Замечание 4.** Если  $\underline{\alpha}_i = 1$  или ширина интервала возможных значений спроса в  $i$ -м узле постоянна ( $\text{wid } ED_i(t) = \text{const}$  для всех  $t \geq 0$ ), то условие (19) выполняется автоматически.

**Замечание 5.** Если коэффициенты потерь запаса  $\alpha_i(t) \in a_i = [0, 1]$ ,  $\text{wid } a_i = 1$ ,  $i = 1, \dots, n$ , то  $\text{wid } ED(t) = 0$  (иначе условие (9) не выполняется). Это значит, что для существования допустимой стратегии управления спрос должен быть точно известным. Оптимальный уровень запаса в этом случае  $\hat{x}^* \in [0, \bar{X}]$ , но, как следует из (29), сходимость системы к оптимальному запасу возможна только при  $\theta = 0$ , при этом  $\tau^* = 0$ .

Из доказательства теоремы 3 следует, что управления, составляющие оптимальную стратегию, надо выбирать так, чтобы было выполнено (27). Будем определять управления  $u^*(t)$  из решения следующей задачи:

$$\text{Sp } \Lambda = \sum_{i=1}^n \lambda_i \Rightarrow \min_{u(t), \lambda_1, \dots, \lambda_n} \quad (30)$$

при ограничениях

$$\begin{aligned} -\underline{ED}(t) &\leq Ax(t) + Bu(t) \leq (I - \text{wid } A)\hat{x}^* - \overline{ED}(t) + \Lambda\theta, \\ u(t) &\in U, \\ 0 &\leq \lambda_i \leq 1 - \text{wid } a_i, \quad i = \overline{1, n}, \end{aligned}$$

где  $x(t)$  определяется рекуррентным соотношением (1),  $\Lambda = \text{Diag}(\lambda_1, \dots, \lambda_n) \in R^{n \times n}$ ,  $\lambda_1, \dots, \lambda_n$  – вспомогательные параметры,  $\text{Sp } \Lambda$  – след матрицы  $\Lambda$ . Момент времени  $\tau^*$ , начиная с которого  $\text{Sp } \Lambda = 0$ , определит скорость сходимости системы.

### Частные случаи

**Модель с детерминированными коэффициентами потерь.** Предположим, что коэффициенты потерь запаса  $\alpha_i(t)$  точно известны и постоянны во времени, т.е.

$$A(t) = A, \quad t \geq 0,$$

где  $A = \text{Diag}(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in R^{n \times n}$ ,  $0 \leq \alpha_i < 1$ ,  $i = \overline{1, n}$ . В этом случае  $\text{wid } a_i = 0$ . Тогда теоремы 1, 2, 3 примут следующий вид.

**Теорема 1.** Для любого состояния системы  $x(t) \in X$  в момент времени  $t$ ,  $t \geq 0$ , допустимое на интервале  $X$  управление с обратной связью  $u(t) = U(x(t), t)$ ,  $u(t) \in U$ , существует и определяется из включения

$$Ax(t) + Bu(t) \in X + \text{opp } ED(t),$$

если и только если выполнены условия

$$\text{wid } ED(t) \leq \bar{X}, \quad (31)$$

$$ED(t) \subseteq (I - A)X + \{-BU\}. \quad (32)$$

**Теорема 2.** Оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^*$  является решением задачи

$$C(\hat{x}) = h^T \hat{x} \Rightarrow \min_{\hat{x}}$$

при ограничениях

$$\max_{t \geq 0} \{\text{wid } ED(t)\} \leq \hat{x} \leq \bar{X},$$

$$ED(t) \subseteq (I - A)X(0, \hat{x}) + \{-BU\} \quad \text{для } \forall t \geq 0.$$

Видно, что при интервально заданных коэффициентах потерь уровень оптимального запаса увеличивается,  $\hat{x}^* = (I - \text{wid } A)^{-1} \max_{t \geq 0} \{\text{wid } ED(t)\} \geq \max_{t \geq 0} \{\text{wid } ED(t)\}$ .

Это повышение следует рассматривать как вынужденную плату за работу в условиях дополнительной неопределенности, источником которой являются коэффициенты потерь запаса.

**Теорема 3.** Если для всех  $t \geq 0$  выполнены условия (31), (32), для всех  $t \geq 1$  выполнено условие

$$(I - A)r(t-1) \leq r(t), \quad (33)$$

где  $r(t) = \hat{x}^* - \text{wid } ED(t) \in R^n$ ,  $r(t) \geq 0$ , и существует число  $\varepsilon > 0$ , такое, что

$$ED + \varepsilon X(0, \theta) \subseteq (I - A)X(0, \hat{x}^*) + \{-BU\},$$

где  $\theta = \bar{X} - \hat{x}^* \in R^n$ ,  $\theta \geq 0$ ,  $\theta \neq 0$ , то для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимая на интервале  $X$  стратегия управления  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , гарантирующая утверждение (18). Причем сходимость к оптимальному допустимому уровню запаса  $\hat{x}^*$  достигается не более чем за конечное число шагов

$$T = \max_{i=1, n; \theta_i > 0} \left\lceil \frac{\ln(\varepsilon / (1 - \alpha_i + \varepsilon))}{\ln \alpha_i} \right\rceil + 1. \quad (34)$$

(Доказательство формулы (34) следует из утверждения (29), так как  $\text{wid } a_i = 0$ .)

Управления  $u^*(t)$  определяются из решения задачи

$$\text{Sp } \Lambda = \sum_{i=1}^n \lambda_i \Rightarrow \min_{u(t), \lambda_1, \dots, \lambda_n}$$

при ограничениях

$$\begin{aligned} -\underline{ED}(t) &\leq Ax(t) + Bu(t) \leq \hat{x}^* - \overline{ED}(t) + \Lambda\theta, \\ u(t) &\in U, \\ 0 &\leq \lambda_i \leq 1, \quad i = \overline{1, n}, \end{aligned}$$

Когда  $\alpha_i = 0$ ,  $i = \overline{1, n}$ , система сходится не более, чем за 2 шага (это можно показать, выполнив предельный переход при  $\alpha_i \rightarrow 0$  в формуле (34)).

**Модель при отсутствии потерь запаса.** При отсутствии потерь запаса  $\alpha_i(t) = 1$ ,  $i = 1, \dots, n$ , т.е.

$$A(t) = I, \quad t \geq 0.$$

Теоремы 1, 2, 3 имеют следующий вид.

**Теорема 1.** Для любого состояния системы  $x(t) \in X$  в момент времени  $t$ ,  $t \geq 0$ , допустимое на интервале  $X$  управление с обратной связью  $u(t) = U(x(t), t)$ ,  $u(t) \in U$ , существует и определяется из включения

$$x(t) + Bu(t) \in X + \text{opp } ED(t),$$

если и только если выполнены условия

$$\text{wid } ED(t) \leq \bar{X}, \quad (35)$$

$$ED(t) \subseteq \{-BU\}. \quad (36)$$

**Теорема 2.** Оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^*$  имеет вид

$$\hat{x}^* = \max_{t \geq 0} \{ \text{wid } ED(t) \}. \quad (37)$$

(Доказательство основывается на том, что функция затрат  $C(\hat{x})$  возрастает по  $\hat{x}$  для любого вектора  $h \geq 0$ ,  $h \neq 0$ .)

**Теорема 3.** Если для всех  $t \geq 0$  выполнены условия (35), (36) и существует число  $\varepsilon > 0$ , такое, что

$$ED + \varepsilon X(0, \theta) \subseteq \{-BU\},$$

где  $\theta = \bar{X} - \hat{x}^* \in R^n$ ,  $\theta \geq 0$ ,  $\theta \neq 0$ , то для любого начального состояния  $x(0) \in X$  существует допустимая на интервале  $X$  стратегия управления  $\Phi^* \in \Phi(x(0))$ , гарантирующая утверждение (18). Причем сходимость к оптимальному допустимому уровню запаса  $\hat{x}^*$  достигается не более чем за конечное число шагов

$$T = \lceil 1/\varepsilon \rceil + 1. \quad (38)$$

(Условие (33) в этом случае имеет вид  $r(t) \geq 0$  и выполняется автоматически. Формулу (38) можно получить, выполнив предельный переход при  $\alpha_i \rightarrow 1$  в формуле (34).)

Управления  $u^*(t)$  определяются из решения оптимизационной задачи

$$\lambda \Rightarrow \min_{u(t), \lambda}$$

при ограничениях

$$\begin{aligned} -ED(t) \leq Ax(t) + Bu(t) \leq -ED(t) + \lambda\theta, \\ u(t) \in U, \\ 0 \leq \lambda \leq 1. \end{aligned}$$

### Численный пример

Рассмотрим в качестве примера систему производства-распределения (рис. 1), которая описывается динамической сетевой моделью (1) со структурными матрицами

$$B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 & -1 \\ 0 & 1 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, \quad E = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & -1 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Сеть состоит из трех узлов: узлы 1, 2 производят продукцию А и В, которая используется для производства продукции АВ в 3-м узле.

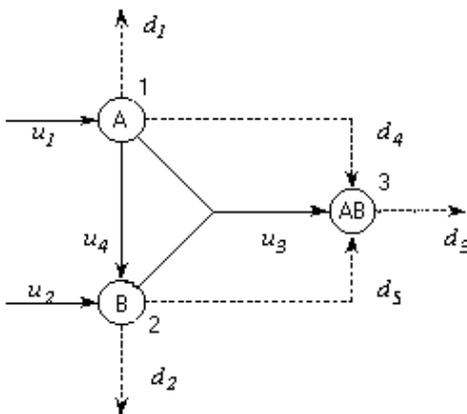


Рис. 1. Структура сети

Управляемые потоки  $u_1, u_2$  определяют интенсивность производства продукции А и В соответственно;  $u_4$  перераспределяет дополнительные производственные возможности системы между производственными линиями А и В (если  $u_4 = 0$ , то все дополнительные возможности системы направлены на производство продукции А);  $u_3$  описывает производственную линию, которая из А и В производит продукцию АВ. Неуправляемые потоки  $d_1, d_2, d_3$  определяют спрос в узлах сети на продукцию А, В и АВ соответственно;  $d_4, d_5$  представляют спрос в 3-м узле на продукцию А и В.

Спрос имеет сезонный характер и задан интервальным вектором с переменными границами:

$$D_i(t) = [\underline{D}_i + 2(1 + \sin t), \bar{D}_i - 2(1 - \sin t)], \quad i = \bar{1}, 5, \quad (39)$$

где  $D = ([5, 25] \ [20, 30] \ [60, 80] \ [0, 20] \ [0, 30])^T$ .

Коэффициенты потерь запаса в узлах сети заданы в виде интервалов:

$$A = \begin{pmatrix} [0, 6; 0, 75] & 0 & 0 \\ 0 & [0, 5; 0, 6] & 0 \\ 0 & 0 & [0, 75; 0, 8] \end{pmatrix}.$$

Состояния системы и управления ограничены интервалами

$$X = \begin{pmatrix} [0, 130] \\ [0, 120] \\ [0, 150] \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} [0, 190] \\ [0, 55] \\ [0, 100] \\ [0, 70] \end{pmatrix}.$$

Затраты системы на хранение запаса  $h = (70, 80, 30)^T$ .

Для данной системы оптимальный допустимый уровень запаса  $\hat{x}^* = (37, 65 \ 13, 33 \ 40)^T$  (решение оптимизационной задачи (11)),  $\hat{x}^*$  не зависит от расходов системы на хранения запаса (следствие 2), условия теоремы 3 выполнены ( $\varepsilon = 0,191$ , условие (19) выполняется автоматически). В каждый момент времени  $t$ , решая задачу (24), получаем оптимальное управление  $u^*(t)$ ,  $t \geq 0$ .

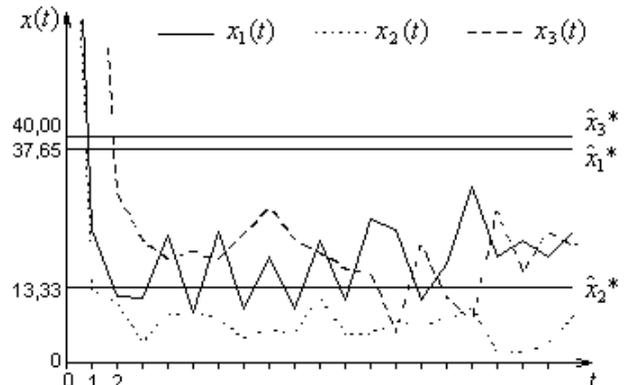


Рис. 2. Динамика изменения запаса в узлах сети при начальном запаса  $x_1(0) = 130$ ,  $x_2(0) = 120$ ,  $x_3(0) = 150$

Рис. 2 показывает динамику изменения запаса в узлах сети при стратегии управления  $\Phi^* = \{u^*(t), t \geq 0\}$  для начального состояния запаса  $x(0) = (130 \ 120 \ 150)^T$ . Из графика видно, что скорость сходимости  $\tau^* = 2$ , так как  $x(t) \in X(0, \hat{x}^*)$  для  $t \geq 2$ .

При детерминированном задании коэффициентов потерь запаса, когда  $A(t) = \text{Diag}(0,7; 0,5; 0,8)$ ,  $t \geq 0$ , оптимальный уровень запаса  $\hat{x}^* = (32 \ 12 \ 38)^T$ ,  $\varepsilon = 0,269$ , максимальная скорость сходимости  $T = 4$  (34).

При отсутствии потерь запаса  $\hat{x}^* = (32 \ 12 \ 38)^T$  (37),  $\varepsilon = 0,198$ , максимальная скорость сходимости  $T = 7$  (38).

Если не учитывать сезонность спроса и описывать его интервалом с постоянными границами, как это сделано в работе [11]:  $d(t) \in D$ ,  $t \geq 0$ , то оптимальный допустимый уровень запаса увеличивается (в случае с интервально заданными коэффициентами потерь запаса  $\hat{x}^* = (47,06 \ 22,22 \ 52,63)^T$ , при детерминированном задании коэффициентов потерь  $\hat{x}^* = (40 \ 20 \ 50)^T$ ), что приводит к соответствующему увеличению затрат.

## ЛИТЕРАТУРА

1. Ловецкий С.Е., Меламед И.И. Динамические потоки в сетях // Автоматика и Телемеханика. 1987. № 11. С. 7–29.
2. Glover F., Klingman D., Phillips N.V. Network models in optimization and their applications in practice. N.Y.: Wiley, 1992.
3. Лотоцкий В.А., Мандель А.С. Модели и методы управления запасами. М.: Наука, 1991.
4. Рыжиков Ю.И. Теория очередей и управление запасами. СПб.: Питер, 2001.
5. Рубальский Г.Б. Вероятностные и вычислительные методы оптимального управления запасами. М.: Знание, 1987.
6. Домбровский В.В., Чаусова Е.В. Применение интервальных методов в управлении запасами // Вычислительные Технологии. 2002. Т. 7, № 2. С. 50–58.
7. Чаусова Е.В. Динамическая модель управления запасами с интервальной неопределенностью спроса // Вестник Томского государственного университета. 2002. № 1 (I). С. 195–200.
8. Домбровский В.В., Чаусова Е.В. Динамическая сетевая модель управления запасами с интервальной неопределенностью спроса // Вычислительные технологии. 2001. Т. 6, ч. 2. С. 271–274 (Спец. выпуск, CD).
9. Чаусова Е.В. Динамическая сетевая модель управления запасами с интервальной неопределенностью спроса и устареванием запаса в узлах сети // Вестник Томского государственного университета. 2004. № 284. С. 103–108.
10. Chausova E.V. Dynamic Network Inventory Control Model with Interval Nonstationary Demand Uncertainty // Numerical Algorithms. 2004. Vol. 37. P. 71–84.
11. Чаусова Е.В. Динамическая сетевая модель управления запасами с интервальной неопределенностью спроса и потерь запаса // Вестник Томского государственного университета. 2006. № 290. С. 208–215.
12. Алефельд Г., Херцбергер Ю. Введение в интервальные вычисления. М.: Мир, 1987.
13. Moore R.E. Methods and applications of interval analysis. Philadelphia: SIAM, 1979.
14. Kaucher E. Interval analysis in the extended interval space  $IR$  // Computing Supplement. 1980. Vol. 2. P. 33–49.
15. Шарый С.П. Алгебраический подход во «внешней задаче» для интервальных линейных систем // Вычислительные Технологии. 1998. Т. 3, № 2. С. 67–114.

Статья представлена кафедрой математических методов и информационных технологий в экономике экономического факультета Томского государственного университета, поступила в научную редакцию «Кибернетика» 15 июня 2006 г.