

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 τ^* – 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

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

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

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

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

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 τ^* , 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 разложение

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

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 θ_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

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

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

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

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

то

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

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 $\exists \tilde{\theta}'_i(t) \in \overline{ED}_i + \text{opp } ED_i(t-1) \forall \Delta_i(t) \in (1 - \underline{\alpha}_i)((1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t-1)) \mid \tilde{x}_i(t+1) \in (1 - \text{wid } a_i)X(0, \hat{x}_i^*) + \text{opp } ED_i(t)$. Имеем: $x = 0$ – вырожденный интервал (число), $x \in d + \text{opp } c + b = \overline{ED}_i + \text{opp } ED_i(t)$ 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

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

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

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

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

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

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

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 $t = T_i$

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

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

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

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

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

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 Λ . Момент времени τ^* , 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.

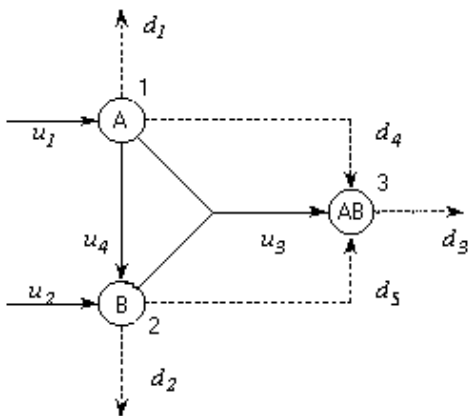


Рис. 1. Структура сети

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:

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

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 $u^*(t)$, $t \geq 0$.

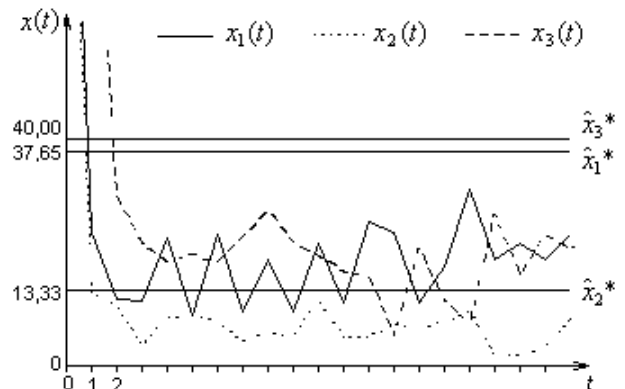


Рис. 2. Динамика изменения запаса в узлах сети при начальном запасае $x_1(0) = 130$, $x_2(0) = 120$, $x_3(0) = 150$

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.