

ФУНКЦИОНИРОВАНИЕ ДИНАМИЧЕСКИХ АКТИВНЫХ СИСТЕМ ПРИ АГРЕГИРОВАНИИ ИНФОРМАЦИИ

I. Динамическая активная система

Рассматривается двухуровневая активная система (АС), состоящая из центра и  $N$  активных элементов (АЭ). Для  $k$ -го периода функционирования  $y_{ik}$  - состояние  $i$ -го АЭ (реализация),  $Y_i(z_{ik})$  - множество возможных реализаций  $y_{ik}$  ( $z_{ik}$  - вектор параметр),  $x_{ik}$  - план, т.е. желательное значение всех или части компонент вектора реализации,  $\lambda_k$  - управление (например, цены),  $Y(z_k) = Y^{\text{гн}}(z_k) \cap (\prod_{i \in I} Y_i(z_{ik}))$  - множество возможных реализаций  $y_k = \{y_{ik}\}$ , где  $z_k = \{z_{ik}\}$ ,  $Y^{\text{гн}}(z_k)$  - глобальные ограничения на реализацию  $y_k$ ,  $y_k \in Y^{\text{гн}}(z_k)$ ,  $\Phi_k(\lambda_k, x_k, y_k)$  - целевая функция АС. Предполагается, что центр знает лишь множество  $\Omega_{ik}$  возможных значений параметров  $z_{ik}$ ,  $z_{ik} \in \Omega_{ik}$ ,  $i \in I$ , где  $I = \{1, 2, \dots, N\}$ .

Механизмы функционирования двухуровневых активных систем достаточно подробно исследованы для случаев, когда функционирование системы разбито на дискретные периоды, планирование производится на один период функционирования, и модели элементов не изменяются от одного периода функционирования системы к другому [1].

Предположим, что центр формирует планы для подчиненных АЭ сразу на несколько периодов  $T$ , причем модель АЭ от периода к периоду может меняться (в введенных обозначениях это значит, что может быть  $z_{ik} \neq z_{ik+1}$ ). Целевая функция центра при этом будет выражаться в виде  $W = \sum \Phi_k(\lambda_k, x_k, y_k)$ , а целевые функции АЭ будут иметь вид  $W_i = \sum_{k=1}^T f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}, y_{ik})$ .

Функционирование активной системы в этом случае будет происходить также, как и в случае планирования на один период [1]. На этапе формирования данных каждый АЭ сообщает в центр оценку  $s_i = \{s_{ik}\}$  ( $s_{ik} \in \Omega_{ik}$ ) вектор-параметра  $z_i = \{z_{ik}\}$ . На этапе планирования центр опреде-

ляет управление  $\lambda(s)$  и планы  $x(s)$  по заданному закону управления  $\mathcal{K}(s)$  и сообщает их АЭ. На этапе реализации каждый АЭ определяет реализацию  $y_{ik} \in B_{ik}(x_{ik}, z_{ik})$ . В соответствии с [1] определяется выбор реализации  $l$ -м АЭ как максимизация своей целевой функции при заданном плане и при заданном управлении, т.е.

$$\sum_{k=1}^T f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), y_{ik}) = \max_{z_{ik} \in B_i(x_i(s), z_i)} \sum_{k=1}^T f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), z_{ik}), \quad (I)$$

где  $B_i(x_i(s), z_i) = \bigcap_{k=1}^T B_{ik}(x_{ik}(s_k), z_{ik})$ .

В работе рассматриваются активные системы с независимыми элементами, причем предполагается, что реализация в  $k$ -м периоде не влияет на реализацию в  $k+1$ -м периоде. При сделанных предположениях выражение (I) можно переписать в виде

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^T f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), y_{ik}) &= \sum_{k=1}^T \max_{z_{ik} \in B_{ik}(x_{ik}, z_{ik})} f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), z_{ik}) = \\ &= \sum_{k=1}^T \varphi_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), z_{ik}) \end{aligned}$$

или

$$\max_{z_{ik} \in B_{ik}(x_{ik}, z_{ik})} f_{ik}(\lambda_k, x_{ik}(s_k), z_{ik}) = \varphi_{ik}(\lambda_k, x_{ik}, z_{ik}), \quad k=1, \dots, T.$$

Таким образом, функцию  $\sum_{k=1}^T \varphi_{ik}(\lambda_k(s_k), x_{ik}(s_k), z_{ik})$ , где  $S_k = \{s_{ik}\}$ , будем называть целевой функцией  $i$ -го АЭ с учетом правила выбора реализации [1] при встречном способе формирования данных.

Формально функционирование такой системы можно рассматривать как статическую задачу, расширив соответственно пространство состояний. А отсюда следует, что результаты, полученные для статической АС, переносятся на описанную динамическую систему. В этом случае ситуация равновесия по Нэшу при условии слабого влияния для закона управления  $\mathcal{K}(s) = \{\lambda(s), x(s)\}$  записывается в виде

$$\sum_{k=1}^T \varphi_{ik}(\lambda_k^*, x_{ik}^*(s_k^*), \nu_{ik}) = \sum_{k=1}^T \max_{s_{ik} \in \Omega_{ik}} \varphi_{ik}(\lambda_k^*, x_{ik}(s_k^*(i)), \nu_{ik}), \quad (2)$$

где  $\lambda_k^* = \lambda_k(s_k^*)$ ,  $s_k^* = s_{1k}^*, \dots, s_{i-1k}^*, s_{ik}^*, s_{i+1k}^*, \dots, s_{nk}^*$ .  
 Для выполнения (2) достаточно существования точки  $s_k^*$  такой, что управление  $\lambda_k^* = \lambda_k(s_k^*)$  и план  $x_k^* = x_k(s_k^*)$  удовлетворяют условию

$$\sum_{k=1}^T \varphi_{ik}(\lambda_k^*, x_{ik}^*, \nu_{ik}) = \sum_{k=1}^T \max_{x_{ik} \in X_k(\nu_{ik})} \varphi_{ik}(\lambda_k^*, x_{ik}, \nu_{ik}). \quad (3)$$

Так же, как и в [1], легко показать, что для закона открытого управления (ОУ) ситуация  $S^* = \nu$  является равновесием вида (3).

## 2. Агрегирование информации на этапе обработки данных

При составлении планов на  $T$  периодов на этапе формирования данных каждый АЭ сообщает в центр информацию о каждом из  $T$  периодов, т.е. в центр поступает информации в  $T$  раз больше по сравнению с информацией, которая поступала в центр при планировании на один период. Предположим, что возможности центра по обработке информации, поступающей от элементов, ограничены, а задача, стоящая перед ним, остается прежней - сформировать планы сразу на  $T$  периодов. Для решения этой задачи необходимо как-то уменьшить объем информации. Один из путей - это агрегирование информации на этапе сбора данных. Для этого центр может  $T$  периодов функционирования разбить на группы по  $t$  периодов в каждой и считать, что в каждой группе реализация АЭ (параметр  $\nu$ ) не меняется от периода к периоду, т.е. с точки зрения центра в каждые  $t$  периодов  $j$ -й группы параметр  $\nu$   $i$ -го АЭ не меняется и равен  $\nu_i$ . Предположим, что таких групп будет  $n$ , тогда  $T = n \cdot t$ . Соответственно, на этапе формирования данных центр требует, чтобы АЭ сообщали ему оценку  $S_i^j$  ( $i=1, \dots, N$ ;  $j=1, \dots, n$ ) вектор-параметра  $\{\nu_i\}$  не по всем  $T$  периодам, а только по  $n$  группам. Вы-

полняя это требование,  $i$ -й АЭ на этапе сбора данных будет сообщать в центр не вектор  $S$  размерностью  $T$ , а вектор размерностью  $n$ .

### 3. Задача распределения плановых заданий

Пусть  $x_{ik}$  — объем работ, который необходимо выполнить  $i$ -му АЭ в  $k$ -м периоде,  $\lambda_k$  — стоимость единицы объема работы. Параметр  $\psi_{ik}$  определим как коэффициент эффективности производства. Предположим, что целевая функция  $i$ -го АЭ имеет вид

$$W_i = \sum_{k=1}^T [\lambda_k x_{ik} - \psi_{ik}(x_{ik}, z_{ik})],$$

где  $\psi_{ik}(x_{ik}, z_{ik})$  — функция затрат  $i$ -го АЭ. Задача центра состоит в том, чтобы назначить план каждому АЭ так, чтобы суммарный выпуск за  $T$  периодов был равен заданному количеству  $\chi T$ , а затраты на выполнение этих работ были минимальными. Таким образом, на этапе планирования центр решает задачу

$$\sum_{k=1}^T \sum_{i=1}^n \psi_{ik}(x_{ik}, s_{ik}) \rightarrow \min, \quad (4)$$

$$\sum_{k=1}^T \sum_{i=1}^n x_{ik} = \chi T. \quad (5)$$

При планировании на основе принципа открытого управления к задаче (4)–(5) добавляется условие совершенного согласования

$$\sum_{k=1}^T [\lambda_k x_{ik} - \psi_{ik}(x_{ik}, s_{ik})] = \max_{z \in \chi_i(s)} \sum_{k=1}^T [\lambda_k z_{ik} - \psi_{ik}(z_{ik}, s_{ik})], \quad i \in I, \quad (6)$$

где  $\chi_i(s) = \bigcup_{k=1}^T \chi_{ik}(s_{ik})$ , функция  $\sum_{k=1}^T [\lambda_k x_{ik} - \psi_{ik}(x_{ik}, s_{ik})]$

— функция предпочтения. Поскольку периоды между собой независимы, выражение (6) можно переписать в виде

$$[\lambda_k x_{ik} - \Psi_{ik}(x_{ik}, s_{ik})] = \max_{x_{ik} \in \chi_{ik}(s_{ik})} [\lambda_k x_{ik} - \Psi_{ik}(x_{ik}, s_{ik})]$$

Подробный анализ такой модели приведен в [1].

#### 4. Согласованное управление при распределении плановых заданий

Пусть на этапе сбора данных центр получает агрегированную информацию. Оценку вектор-параметра  $\{z_{ik}\}$ ,  $k=1, \dots, T$   $i$ -й АЭ представляет в виде некоторого вектора  $\{s_i^j\}$ ,  $j=1, \dots, n$ , причем центр считает, что

$$z_{it(j-1)+1} = z_{it(j-1)+2} = \dots = z_{it(j-1)+t} = s_i^j$$

и соответственно функция предпочтения  $i$ -го АЭ имеет вид

$$t \sum_{j=1}^n [\lambda_j x_i^j - \Psi_{ij}(x_i^j, s_i^j)].$$

На этапе планирования, при согласовании интересов центра с интересами активных элементов, решается задача

$$t \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n \Psi_{ij}(x_i^j, s_i^j) \rightarrow \min, \quad (7)$$

$$t \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n x_i^j = \chi T, \quad (8)$$

$$\sum_{j=1}^n [\lambda_j x_i^j - \Psi_{ij}(x_i^j, s_i^j)] = \max_{x_i \in \chi_i(s_i)} \sum_{j=1}^n [\lambda_j z_{ij} - \Psi_{ij}(z_{ij}, s_i^j)], \quad i \in I, \\ \chi_i(s_i) = \bigcap_{j=1}^n \chi_i^j(s_i^j) \quad (9)$$

Учитывая, что периоды функционирования не связаны между собой, условие согласования (9) можно переписать в виде

$$[\lambda_j x_i^j - \Psi_{ij}(x_i^j, s_i^j)] = \max_{z_{ij} \in \chi_i^j(s_i^j)} [\lambda_j z_{ij} - \Psi_{ij}(z_{ij}, s_i^j)]. \quad (10)$$

Общие затраты АС на выполнение работ определяются выражением

$$\sum_{k=1}^T \sum_{i=1}^n \Psi_{ik}(x_{ik}, \tau_{ik}). \quad (\text{II})$$

Для простоты положим

$$\Psi_{ik}(x_{ik}, \tau_{ik}) = \frac{x_{ik}^2}{2 \tau_{ik}}$$

и цена  $\lambda$  не меняется в течение всех  $T$  периодов. Тогда, решая задачу (7), (8), (10), легко получить

$$x_i^j = \frac{\lambda n s_i^j}{\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n s_i^j}, \quad \lambda = \frac{\lambda n}{\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n s_i^j}.$$

Целевая функция  $i$ -го АЭ при этом равна

$$W_i = \sum_{j=1}^n \sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \left[ \lambda x_i^j - \frac{(x_i^j)^2}{2 \tau_{ik}} \right] = \lambda^2 t \sum_{j=1}^n s_i^j - \frac{\lambda^2}{2} \sum_{j=1}^n (s_i^j)^2 \sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}}.$$

В точке равновесия по Нэшу при гипотезе слабого влияния каждый АЭ достигает оптимума по своим переменным, поэтому  $\frac{\partial W_i}{\partial s_i^j} = 0$ ,  $j=1, \dots, n$ ;  $i \in I$ , причем  $\frac{\partial \lambda}{\partial s_i^j} = 0$ . Это приводит к системе уравнений

$$t - s_i^j \sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}} = 0, \quad i \in I, \quad j=1, \dots, n.$$

Отсюда следует

$$s_i^{j*} = \frac{t}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}}},$$

$$x_i^{j*} = \frac{\chi_n}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}} \sum_{l=1}^n \sum_{j=1}^n \frac{1}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}}}}$$

Затраты всей АС на выполнение работ при разбиении  $T$  периодов на  $n$  группы определяются выражением

$$\tilde{W}_n = \frac{\chi^2 n^2}{2 \sum_{j=1}^n \sum_{l=1}^n \frac{1}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \frac{1}{\tau_{ik}}}}, \quad T = n \cdot t. \quad (12)$$

Если же  $T$  периодов было разбито на  $m$  группы по  $t+1$  периодам в каждой группе, то затраты АС на выполнение работ определяются выражением

$$\tilde{W}_m = \frac{\chi^2 m^2}{2 \sum_{j=1}^m \sum_{l=1}^m \frac{1}{\sum_{k=(t+1)(j-1)+1}^{(t+1)j} \frac{1}{\tau_{ik}}}}, \quad T = m(t+1). \quad (13)$$

Очевидно, что  $n > m$ . Значения  $\tilde{W}_n$  и  $\tilde{W}_m$  зависят от информации об АЭ в положении равновесия по Нэшу при гипотезе слабого влияния. Необходимо выяснить, всегда ли более грубое разбиение  $T$  периодов ухудшает целевую функцию центра, то есть всегда ли  $\tilde{W}_m \geq \tilde{W}_n$ .

Теорема. Если параметр  $\tau_{ik}$  изменяется по закону  $\tau_{ik} = \tau_i \alpha^{ik}$  ( $\alpha > 0$ ), тогда всегда выполняется неравенство  $\tilde{W}_m \geq \tilde{W}_n$ .

Выражая в (12) и (13)  $\tau_{ik}$  через  $\tau_i \alpha^{ik}$ , получим

$$\tilde{W}_n = \frac{\chi^2 n^2 (1-\alpha^t)^2}{2(1-\alpha)(1-\alpha^t)\alpha^t \sum_{i=1}^n \tau_i},$$

$$\tilde{W}_m = \frac{\chi^2 m^2 (1-\alpha^{t+1})^2}{2(1-\alpha)(1-\alpha^t)\alpha^{t+1} \sum_{i=1}^m \tau_i} :$$

Для того, чтобы  $\tilde{W}_m \geq \tilde{W}_n$ , необходимо

$$\frac{m^2(1-\alpha^{t+1})^2}{\alpha^{t+1}} \geq \frac{n^2(1-\alpha^t)^2}{\alpha^t}.$$

Для доказательства справедливости этого неравенства перепишем его в виде

$$\frac{(1-\alpha^{t+1})^2}{(t+1)^2 \alpha^{t+1}} \geq \frac{(1-\alpha^t)^2}{t^2 \alpha^t}$$

или

$$\frac{\left(\alpha^{\frac{1}{t+1}} - \alpha^{\frac{t+1}{2}}\right)^2}{(t+1)^2} \geq \frac{\left(\alpha^{\frac{1}{t}} - \alpha^{\frac{t}{2}}\right)^2}{t^2}.$$

Пусть  $\alpha^{\frac{1}{2}} = \beta$ , тогда

$$\frac{\left(\beta^{\frac{1}{t+1}} - \beta^{\frac{t+1}{2}}\right)^2}{(t+1)^2} \geq \frac{\left(\beta^{\frac{1}{t}} - \beta^{\frac{t}{2}}\right)^2}{t^2}.$$

Пусть  $\beta \in (0,1)$ . Достаточно показать, что

$$\frac{\beta^{\frac{1}{t+1}} - \beta^{\frac{t+1}{2}}}{t+1} \geq \frac{\beta^{\frac{1}{t}} - \beta^{\frac{t}{2}}}{t}. \quad (I4)$$

Действительно

$$\frac{1}{\beta^t} - \beta^t = \left(\frac{1}{\beta} - \beta\right) \left(\frac{1}{\beta^{t-1}} + \frac{1}{\beta^{t-3}} + \dots + \beta^{t-3} + \beta^{t-1}\right).$$



Теперь (I4) можно переписать в следующем виде

$$\frac{\beta^{-t} + \beta^{-t+2} + \dots + \beta^{-t+2} + \beta^{-t}}{t+1} \geq \frac{\beta^{-t+1} + \beta^{-t+3} + \dots + \beta^{-t+3} + \beta^{-t-1}}{t}$$

Доказательство этого неравенства приведено в [2]. Таким образом  $\tilde{W}_m \geq \tilde{W}_n$ .

Приведем пример, когда более мелкое разбиение  $T$  периодов не улучшает целевую функцию центра в равновесии по Нэшу при гипотезе слабого влияния. Пусть имеется один АЭ,  $T=6$ .  $\{r\} = \{\frac{1}{4}; \frac{1}{5}; \frac{1}{6}; 1; \frac{1}{3}; \frac{1}{2}\}$ ;  $\chi = \sqrt{2}$ .

Тогда

$$\tilde{W}_n = \frac{n^2}{\sum_{j=1}^n \frac{1}{\sum_{k=\frac{T}{n}(j-1)+1}^T \frac{1}{r_{ik}}}}$$

При  $n=2$ ,  $\tilde{W}_2 = 17 \frac{1}{7}$ , а при  $n=3$ , т.е. при более мелком разбиении,  $\tilde{W}_3 = 19 \frac{118}{143}$ .

Предположим теперь, что центр предоставляет элементам нижнего уровня "большую" свободу в выборе плановых заданий. Пусть на этапе планирования центр определяет общий объем работ, который должен выполнить  $i$ -й АЭ за  $t$  периодов в каждой выделенной группе, а определение объема работ, выполняемого в каждый период, производится уже самими АЭ.

Таким образом, на этапе планирования центр определяет цену

$$\lambda = \frac{\chi n}{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n s_i^j}$$

и объем работ  $y_{ij} = t x_i^j = \frac{\chi n t s_i^j}{\sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^n s_i^j}$  на каждые  $t$  периодов.

Конкретное значение  $x_{ik}$   $i$ -й АЭ определяет, максимизируя свою целевую функцию

$$\sum_{j=1}^n \sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} [\lambda x_{ik} - \frac{x_{ik}^2}{2 r_{ik}}] \rightarrow \max$$

при ограничениях  $\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} x_{ik} = y_{ij}$ .

В результате получается

$$x_{ik} = \frac{\lambda t s_i^j \tau_{ik}}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \tau_{ik}}$$

Целевую функцию  $i$ -го АЭ теперь можно записать в виде

$$W_i = \lambda^2 t \sum_{j=1}^n s_i^j - \frac{\lambda^2 t^2}{2} \sum_{j=1}^n \frac{s_i^{j^2}}{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \tau_{ik}}$$

В точке равновесия по Нэшу при гипотезе слабого влияния информация, представляемая в центр  $i$ -м АЭ, выражается в виде

$$s_i^{j^*} = \frac{\sum_{k=t(j-1)+1}^{tj} \tau_{ik}}{t},$$

а затраты АС в виде

$$W = \frac{\chi^2 T^2}{2 \sum_{i=1}^n \sum_{k=1}^T \tau_{ik}}$$

Отсюда видно, что затраты АС на выполнение всего объема работы не зависят от разбиения  $T$  периодов на группы.

### З а к л ю ч е н и е

Проведенный анализ функционирования АС при распределении плановых заданий показал, что для рассмотренной модели более точное представление информации (более мелкое разбиение  $T$  периодов) не всегда улучшает целевую функцию

центра в равновесии по Нэшу при гипотезе слабого влияния. Кроме того, если центр предоставляет АЭ "большую" свободу в смысле выбора конкретного значения планового задания, то функционирование АС близко к оптимальному с точки зрения центра.

#### Л и т е р а т у р а

1. Бурков В.Н. Основы математической теории активных систем. М., "Наука", 1977.
2. Харди Г.Г., Литтлвуд Д.Е., Палиа Г. Неравенства .М., ИЛ, 1948.