

## ПРАКТИЧЕСКИЙ ОПЫТ

### ОБ ЭФФЕКТИВНОСТИ ИСПОЛЬЗОВАНИЯ ПРОМЕЖУТОЧНОГО ХРАНИЛИЩА ПРИ ТРАНСПОРТИРОВКЕ СЫРЬЯ

Круль М., Лагоша Б.А.

(Польша, Москва)

Для доставки добываемого сырья к месту переработки используются непрерывные транспортные системы (НТС): транспортеры, газо-, гидро- и нефтепроводы с промежуточными хранилищами (бункерами, складами), причем уровень запаса в них постоянно меняется. Это случайный процесс, зависящий от работы НТС, а также от спроса и пополнения запасов, схема управления которыми показана на рис. 1.

Добывающее предприятие (открытый рудник, шахта, скважина) — отправитель сырья  $O$  соединено с получателем — его переработчиком  $П$  через НТС. В точке  $B$  построено хранилище с объемом  $V > 0$ . На входной ОБ и выходной БП частях НТС возможно возникновение аварии или сбоев. Хранилище предназначено для бесперебойной работы получателя при случайной скорости загрузки сырьем входной части НТС, в том числе и при аварийных ситуациях, и является регулятором потребления.

Введем обозначения:  $y(t)$  — случайная скорость загрузки НТС сырьем со стороны производителя,  $x(t)$  — скорость подачи сырья получателю,  $z(t)$  — уровень запаса в хранилище. Предположим, что  $x(t)$ ,  $y(t)$  — стохастически независимые однородные марковские процессы [1] с заданным конечным числом состояний  $X = \{1, \dots, 4\}$  и  $Y = \{y_l, l = 1, \dots, n\}$ . Состояния  $X$  показаны на рис. 2 и соответствуют  $x_{11} = 1$  — работе входной и выходной частей;  $x_{01} = 2$  — аварии входной и работе выходной частей;  $x_{10} = 3$  — работе входной и аварии выходной частей;  $x_{00} = 4$  — аварии входной и выходной частей. В определении множества  $Y$  величина  $n$  отражает конечное число режимов скорости загрузки сырья производителем. В зависимости от  $x(t) = j$ ,  $y(t) = y_l$  в любой момент времени  $t \geq 0$  уровень запаса  $z(t + \Delta t)$  для достаточно малых  $\Delta t > 0$  равен  $z(t + \Delta t) = \max(\min(z(t) + f(j, l)\Delta t, V), 0)$ , где функция  $f$ , определенная на прямом произведении множеств — пространств состояний  $X$  и  $Y$ , связана с технологическим режимом заполнения и выбора из хранилища.

Представленная модель непрерывна. Ранее известные алгоритмы для дискретных моделей типа снабженческо-сбытовых организаций [2, 3] не касаются непрерывности поступления сырья, поэтому в данном случае неприемлемы. Нельзя применять и известный инструментарий для моделей систем, непрерывных по характеру хранения (например, для водохранилищ), поскольку в них не учитывается влияние случайной работы транспортной системы и случайной скорости загрузки сырья отправителем на изменение уровня запаса [4].

—Производства, использующие системы "непрерывный транспорт — хранение", очевидно, должны быть заинтересованы в увеличении их производительности и эффективности. Производительность указанной системы зависит от максимального объема и передачи сырья посредством случайно работающей транспортной системы с возможностью использования хранилища заданного объема  $V \geq 0$ .

Если хранилища нет ( $V = 0$ ), отправитель может отправить сырье получателю, толь-

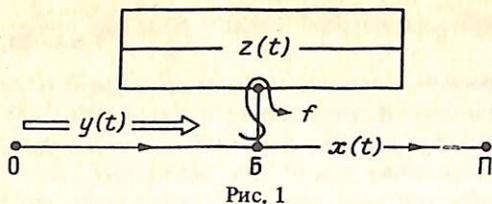


Рис. 1. Схема НТС с хранилищем

Рис. 2. Переходы между состояниями транспорта

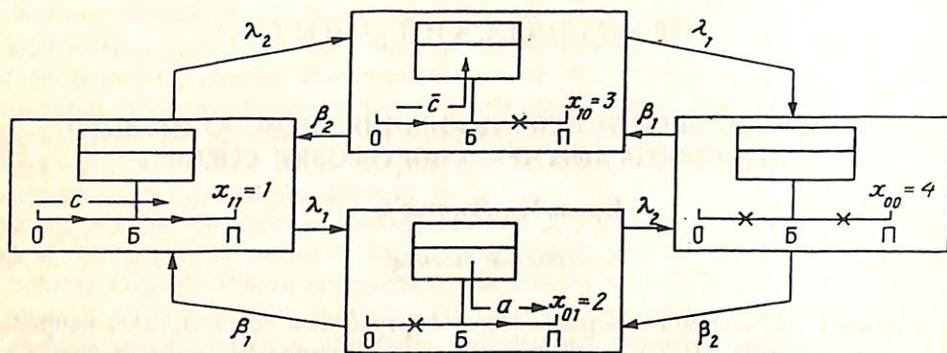


Рис. 2

ко когда вся НТС находится в рабочем состоянии. При этом среднее значение

$$M_0 = \sum_{y_l \in Y} f(1, l) P(x(t) = 1, y(t) = y_l), \quad (1)$$

где  $P(\dots)$  -- вероятность указанного в скобках состояния системы, будет определять производительность НТС.

Если в системе имеется хранилище, то при аварии входной части НТС получатель может из него брать сырье, когда уровень запаса -- в пределах  $(0, V]$ . Производительность такой системы

$$M = \sum_{y_l \in Y} [f(1, l) P(x(t) = 1, y(t) = y_l, 0 \leq z(t) \leq V) + f(2, l) P(x(t) = 2, y(t) = y_l, 0 < z(t) \leq V)]. \quad (2)$$

За показатель эффективности работы НТС примем отношение

$$\theta = M/M_0. \quad (3)$$

В [5-7] для важного практического случая  $y_1 = \dots = y_n = c > 0$ , где  $c$  -- средний уровень скорости загрузки отправителем входной части транспортной системы, для функции плотности распределения вероятности  $g_j(z)$  (т.е.  $P(x(t) = i, y(t) = c, a <$

$< z(t) < b, 0 \leq a < b \leq V) = \int_a^b g_j(z) dz$ , а также для вероятности достижения верхнего,  $Q_j(V) = P(x(t) = j, y(t) = c, z(t) = V)$ , и нижнего,  $Q_j(0) = P(x(t) = j, y(t) = c, z(t) = 0) j = 1, \dots, 4, t \geq 0$ , уровней заполнения хранилища для стационарного режима работы системы получены уравнения

$$-(\lambda_1 + \lambda_2)g_1(z) + \beta_1g_2(z) + \beta_2g_3(z) = 0,$$

$$\lambda_1g_1(z) - (\lambda_2 + \beta_1)g_2(z) + \beta_2g_4(z) = -a \frac{dg_2}{dz},$$

$$\lambda_2g_1(z) - (\lambda_1 + \beta_2)g_3(z) + \beta_1g_4(z) = c \frac{dg_3}{dz},$$

$$\lambda_2 g_2(z) + \lambda_1 g_3(z) - (\beta_1 + \beta_2) g_4(z) = 0, \quad 0 < z < V,$$

$$(\lambda_1 + \lambda_2) Q_1(V) = \beta_2 Q_3(V), \quad (4)$$

$$(\beta_1 + \beta_2) Q_4(V) = \lambda_1 Q_3(V), \quad Q_2(V) = 0,$$

$$(\lambda_1 + \beta_2) Q_3(V) = \lambda_2 Q_1(V) + \beta_1 Q_4(V) + \bar{c} g_3(V), \quad g_3(V) = \lim_{z \rightarrow V_-} g_3(z),$$

$$(\lambda_1 + \lambda_2) Q_1(0) = \beta_1 Q_2(0), \quad (\beta_1 + \beta_2) Q_4(0) = \lambda_2 Q_2(0), \quad Q_3(0) = 0,$$

$$(\lambda_2 + \beta_1) Q_2(0) = \lambda_1 Q_1(0) + \beta_2 Q_4(0) + a g_2(0), \quad g_2(0) = \lim_{z \rightarrow 0_+} g_2(z).$$

Здесь  $\lambda_1, \lambda_2, \beta_1, \beta_2$  — интенсивности возникновения и ликвидации сбоев во входной и выходной частях НТС (рис. 2). Режим заполнения и выбора из хранилища в этом случае характеризуют значения  $f(1, c) = f(4, c) = 0$ ,  $f(2, c) = -a$ ,  $a > 0$ , — скорость выбирания из хранилища,  $f(3, c) = \bar{c}$  — скорость поступления сырья в хранилище,  $0 < \bar{c} \leq c$ .

Система (4) совместно с уравнением полной вероятности разрешается в двух вариантах. Один — регулярный, когда  $\kappa = (\kappa_2/\kappa_1) = 1$ , т.е. коэффициент пополнения хранилища  $\kappa_2 = c \lambda_2 / \beta_2$  равен коэффициенту убыли  $\kappa_1 = a \lambda_1 / \beta_1$  из него. Другой — нерегулярный, когда  $\kappa \neq 1$ .

Решение системы (4) с последующим применением (1)–(3) дает возможность получить соотношения для производительности и эффективности системы "непрерывный транспорт — хранение"

$$M = \begin{cases} M_0 + \frac{\beta_1}{\lambda_1 + \beta_1} \frac{\lambda_2}{\lambda_2 + \beta_2} \frac{\bar{c}}{c} \frac{\exp(xV) - 1}{\kappa \exp(xV) - 1}, & \kappa \neq 1, \\ M_0 + \bar{c} \frac{\lambda_1 \lambda_2 \beta_1 \beta_2 (\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2)}{(\lambda_1 + \beta_1) (\lambda_2 + \beta_2) (\lambda_1 + \lambda_2) (\beta_1 + \beta_2)} \times \\ \times \frac{V}{\bar{c} + \frac{\lambda_1 \beta_2 (\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2)}{(\lambda_1 + \lambda_2) (\beta_1 + \beta_2)} V}, & \kappa = 1, \end{cases} \quad (5)$$

$$M_0 = \frac{c \beta_1 \beta_2}{(\lambda_1 + \beta_1) (\lambda_2 + \beta_2)}, \quad (6)$$

$$\Theta = \begin{cases} 1 + \frac{\lambda_2}{\beta_2} \frac{\bar{c}}{c} \frac{\exp(xV) - 1}{\kappa \exp(xV) - 1}, & \kappa \neq 1, \\ 1 + \lambda_1 \lambda_2 \frac{\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2}{(\lambda_1 + \lambda_2) (\beta_1 + \beta_2)} \frac{\bar{c}}{c} \frac{V}{\bar{c} + \frac{\lambda_1 \beta_2 (\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2)}{(\lambda_1 + \lambda_2) (\beta_1 + \beta_2)} V}, & \kappa = 1, \end{cases} \quad (7)$$

где

$$x = \frac{\lambda_1 \beta_2 (\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2)}{a (\lambda_1 + \lambda_2) (\beta_1 + \beta_2)} \left( \frac{\lambda_2 \beta_1}{\lambda_1 \beta_2} - \frac{a}{c} \right). \quad (8)$$

Коэффициент  $\kappa$  — всегда положительный, так как  $\lambda_i > 0$ ,  $\beta_i > 0$  для  $i = 1, 2$ . Если  $\kappa \rightarrow 1$ , то, как видно из (8),  $x \rightarrow 0$ .

Кроме того,

$$\lim_{\kappa \rightarrow 1} \frac{\exp(xV) - 1}{\kappa \exp(xV) - 1} = \lambda_1 \beta_2 \frac{\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2}{(\lambda_1 + \lambda_2)(\beta_1 + \beta_2)} \frac{V}{\bar{c} + \frac{\lambda_1 \beta_2 (\lambda_1 + \lambda_2 + \beta_1 + \beta_2)}{(\lambda_1 + \lambda_2)(\beta_1 + \beta_2)} V}.$$

Отсюда, согласно (5), (7), следует, что в регулярном варианте производительность и эффективность НТС являются пределами этих показателей для нерегулярного варианта при  $\kappa \rightarrow 1$ .

Из (5), (6) получаем аналитические выражения для пределов производительности при  $V \rightarrow 0$  и  $V \rightarrow \infty$

$$\lim_{V \rightarrow \infty} M = M_0, \quad (9)$$

$$\lim_{V \rightarrow \infty} M = \frac{\beta_1}{(\lambda_1 + \beta_1)(\lambda_2 + \beta_2)} \left( c\beta_2 + \frac{\bar{c}\lambda_2}{\kappa} \right). \quad (10)$$

Аналогично из (8)

$$\lim_{V \rightarrow 0} \Theta = 1, \quad (11)$$

$$\lim_{V \rightarrow \infty} \Theta = 1 + \frac{\lambda_2 \bar{c}}{\beta_2 c} \frac{1}{\kappa}. \quad (12)$$

Легко убедиться в том, что неравенства  $M_0 \leq M < \lim_{V \rightarrow \infty} M$ ,  $1 \leq \Theta < \lim_{V \rightarrow \infty} \Theta$  всегда имеют место, так как  $\frac{\partial M}{\partial V} > 0$  и  $\frac{\partial \Theta}{\partial V} > 0$ .

Отсюда вытекают свойства, связанные с производительностью  $M$  и эффективностью НТС с промежуточным хранилищем  $\Theta$  для рассматриваемой схемы управления запасами.

**Теорема 1.** *Наличие хранилища всегда повышает производительность НТС. Однако с ростом его объема  $V$  она ограничена величиной  $(\beta_1/(\lambda_1 + \beta_1)(\lambda_2 + \beta_2))(c\beta_2 + (\bar{c}\lambda_2/\kappa))$ .*

**Теорема 2.** *Эффективность  $\Theta$  НТС с промежуточным хранилищем всегда выше, чем без хранилища, и ограничена величиной  $1 + \frac{\lambda_2 \bar{c}}{\beta_2 c} \frac{1}{\kappa}$  независимо от его объема  $V$ .*

Для разных  $V$  проведен численный анализ фактора производительности, примерно отвечающий условиям функционирования систем "непрерывный транспорт - хранение" для открытых рудников бурого угля в Польше [5] на основе следующих исходных данных: параметры интенсивности  $\lambda_1 = \lambda_2 = 0,5$ ,  $\beta_1 = \beta_2 = 1$ , скорость выбирания из хранилища  $a$  варьируется в пределах 2000, 3000, 3500 м<sup>3</sup>/ч;  $V$  принимает значения 2000, 6000, 10000, 20000, 50000 м<sup>3</sup>. Дополнительно исследованы случаи  $V = 0$  и  $V \rightarrow \infty$ .

Результаты расчетов позволили сделать следующие выводы.

Увеличение  $V$  при надежной входной или выходной части НТС ( $\lambda_1, \lambda_2 \geq 1$ ) несущественно влияет на рост ее производительности.

Для систем с достаточно большим хранилищем ( $V > 3000$  м<sup>3</sup>) разности между  $M$  и  $\Theta$   $\lambda_i$  и  $\beta_i$ ,  $i = 1, 2$ , несущественны.

При надежной входной части НТС ( $\lambda_1 < 1$ ,  $\beta_1 \geq 1$ ) эффективность системы можно улучшить не только за счет роста  $V$ , но и путем увеличения скорости выбирания из него, т.е. когда  $a > c$ .

## ЛИТЕРАТУРА

1. *Гихман И.И., Скороход А.В.* Введение в теорию случайных процессов. М.: Наука, 1977.
2. *Вильчевский Н.О., Коломиец Е.Ю.* Определение уровня страхового запаса при случайном характере дискретных поставок и потребления // Изв. АН СССР. Сер. Техн. кибернетика. 1986. № 1.
3. *Рубальский Г.Б.* Модель управления запасами со случайной задержкой при периодических возможностях пополнений. // Изв. АН СССР. Сер. Техн. кибернетика. 1986. № 6.
4. *Прабху Н.У.* Стохастические процессы теории запасов. М.: Мир, 1984.
5. *Król M.* Analiza stochastyczna pewnych systemów gromadzenia zapasów z ciągłym układem transportowym // Prace Naukowe Instytutu górnictwa Politechniki Wrocławskiej. 1975. № 18.
6. *Круль М.* Стохастический метод решения проблем функционирования системы "непрерывный транспорт – хранение" // Методы математического моделирования экономики. М.: МЭСИ, 1989.
7. *Круль М.* Стохастический анализ функционирования обобщенной системы "непрерывный транспорт – хранение" // Проектирование информационных систем. М.: МЭСИ, 1989.

Поступила в редакцию  
24 IV 1991