

АНАЛИТИЧЕСКАЯ МОДЕЛЬ СИСТЕМЫ С ЧАСТИЧНЫМИ ОТКАЗАМИ И ВОССТАНОВЛЕНИЕМ

А. Н. СТАРОВОЙТОВ

Белорусский государственный университет транспорта, г. Гомель

В данной работе исследуется модель системы с частичными отказами и восстановлением. Под частичным отказом будем понимать отказ, после возникновения которого использование системы по назначению возможно, но при этом значение одного или нескольких основных параметров находятся вне допустимых пределов [1].

Описание модели. Рассмотрим работу системы, в которую поступает простейший поток требований (заявок) с интенсивностью λ . Заявки, поступающие в систему, требуют обслуживания. В системе функционирует единственный прибор, который может работать в $r+1$ режимах. Состояние системы характеризуется парой чисел $x = (i, j)$, где i – число требований в системе, j – номер режима, в котором работает прибор, $i = 0, 1, \dots$; $j = 0, 1, \dots, r$. Назовем 0 основным режимом работы. Количество работы, которую необходимо выполнить для перехода прибора из основного режима в режим 1 является случайной величиной с произвольной функцией распределения $\Phi(0, z)$ и математическим ожиданием $\eta(0)$, при этом, если в момент времени t в системе находится i требований, то выполнение указанной работы происходит со скоростью $v(i, 0)$. Для состояния (i, j) , у которого $1 \leq j \leq r-1$, количество работы, необходимое для изменения режима (на $j-1$ или $j+1$) также является случайной величиной с функцией распределения $\Phi(j, z)$ и математическим ожиданием $\eta(j)$. Выполнение работы происходит со скоростью $v(i, j) + \varphi(i, j)$, при этом с вероятностью $v(i, j) / (v(i, j) + \varphi(i, j))$ прибор переходит в режим $j+1$, а с вероятностью $\varphi(i, j) / (v(i, j) + \varphi(i, j))$ – в режим $j-1$. И аналогично, количество работы, необходимое для перехода прибора из режима r в $r-1$, имеет функцию распределения $\Phi(r, z)$ и математическое ожидание $\eta(r)$, при этом работа выполняется со скоростью $\varphi(i, r)$. Во время переключения прибора с одного режима работы на другой число требований в системе не меняется и $\eta(j) < +\infty, j = 0; r$.

Количество работы, которую необходимо выполнить для обслуживания требования, поступающего в систему, является случайной величиной с функцией распределения $B(z)$ и математическим ожиданием $\tau < +\infty$. Дисциплину обслуживания требований в системе зададим параметрическим образом. А именно, если в момент времени t состояние системы есть (i, j) и сразу после указанного момента в систему поступает требование, то оно с вероятностью $\delta^n(i+1, j)$ занимает n -ю позицию в очереди ($n = 1, 2, \dots, i+1$), при этом требования, занимающие позиции $n, n+1, \dots, i$, перемещаются на позиции $n+1, n+2, \dots, i+1$. Требование, занимающее n -ю позицию в очереди, обслуживается со скоростью $\alpha(i, j)\gamma^n(i, j)$, при этом по завершению обслуживания данной заявки требования, занимающие позиции $n+1, n+2, \dots, i$, перемещаются на позиции $n, n+1, \dots, i-1$.

Здесь $0 \leq \gamma^n(i, j) \leq 1, \sum_{n=1}^i \gamma^n(i, j) = 1, \sum_{n=1}^{i+1} \delta^n(i+1, j) = 1$.

Варьируя параметры $(\alpha(i, j), \gamma^n(i, j), \delta^n(i, j))$ можно получить многие известные дисциплины обслуживания, например, FCFS, LCFS, PS, а также случай, когда в системе работает N приборов, и случай бесконечного числа приборов, т.е. такой дисциплины обслуживания как IS.

Переход прибором из режима 0 в режим 1 можно трактовать как наступление частичного отказа, влекущее уменьшение мощности прибора с величины $\alpha(i, 0)$ на $\alpha(i, 1)$. Аналогично, переход из режима j в режим $j+1$ означает переход прибора в более щадящий режим обслуживания. Переход прибора из режима j в режим $j-1$ означает восстановление тех функциональных возможностей, которые были утрачены прибором при переходе из режима $j-1$ в режим j .

Состояние системы в момент времени t будет характеризоваться случайным вектором $x(t) = (i(t), j(t))$, где в соответствии с вышесказанным $i(t)$ – число требований в системе в момент времени $t, j(t)$ – номер режима, в котором работает прибор в момент времени t .

Стационарное распределение вероятностей состояний системы. Если выполняются соотношения

$$v(i, j-1)\alpha(i, j)\varphi(i-1, j) = v(i-1, j-1)\alpha(i, j-1)\varphi(i, j), \quad i \geq 1, 1 \leq j \leq r,$$

$$\gamma^n(i, j) = \delta^n(i, j), \quad 1 \leq n \leq i,$$

то стационарное распределение вероятностей состояний системы определяется по формулам

$$p(i, j) = (\lambda\tau)^i \prod_{k=1}^j v(0, k-1) \varphi^{-1}(0, k) \prod_{s=1}^i \alpha^{-1}(s, j) p(0, 0),$$

$$p(0, 0) = \left(\sum_{i=0}^{+\infty} \sum_{j=0}^r (\lambda\tau)^i \prod_{k=1}^j v(0, k-1) \varphi^{-1}(0, k) \prod_{s=1}^i \alpha^{-1}(s, j) \right)^{-1}.$$

Стационарное распределение количества требований в системе

$$p(i) = (\lambda\tau)^i \sum_{j=0}^r \prod_{k=1}^j v(0, k-1) \varphi^{-1}(0, k) \prod_{s=1}^i \alpha^{-1}(s, j) p(0, 0).$$

Стационарное распределение режимов работы прибора

$$p(j) = \prod_{k=1}^j v(0, k-1) \varphi^{-1}(0, k) \sum_{i=0}^{+\infty} \left((\lambda\tau)^i \prod_{s=1}^i \alpha^{-1}(s, j) \right) p(0, 0).$$

Зная указанные стационарные вероятности, по известным формулам можно определить и другие стационарные характеристики функционирования данной системы.

В работах [2, 3] рассматривались сети, состоящие из систем подобного типа.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

- 1 Козлов, Б. А. Справочник по расчету надежности аппаратуры радиоэлектроники и автоматики / Б. А. Козлов, И. А. Ушаков. – М.: Советское радио, 1975. – 472 с.
- 2 Старовойтов, А. Н. Инвариантность стационарного распределения состояний сетей с многорежимными стратегиями обслуживания / А. Н. Старовойтов // Проблемы передачи информации – 2006. – Т. 42. – № 4. – С. 121–128.
- 3 Старовойтов, А. Н. Кусочно-линейные сети с многорежимными стратегиями обслуживания / А. Н. Старовойтов // Автоматика и телемеханика – 2008. – № 6. – С. 107–116.

УДК 621.382

АНАЛИЗ ЭФФЕКТИВНОСТИ ВНЕДРЕНИЯ МИКРОПРОЦЕССОРНОЙ ЦЕНТРАЛИЗАЦИИ МПЦ-И

И. Г. ТИЛЬК

НПЦ «Электроника» г. Екатеринбург, Российская Федерация

В современных микропроцессорных системах железнодорожной автоматики и телемеханики требуемые уровни безопасности и экономичности обеспечиваются путем оптимизации затрат благодаря:

- высокой степени интеграции различных систем безопасности в единых аппаратно-программных комплексах, позволяющих периодически проводить малозатратную модернизацию и, таким образом, продлевать период эксплуатации;
- оптимизации технических решений под конкретные участки дорог;
- применению необслуживаемых и малообслуживаемых систем со встроенными средствами диагностики и удаленного мониторинга;
- сосредоточению ответственности за все процессы жизненного цикла систем в руках одного предприятия, способного выполнять разработку, производство, проектирование, строительство и сервисное обслуживание систем ЖАТ.

Данные подходы реализуются комплексом технических средств и технологий НПЦ «Промэлектроника». Рассмотрим их эффективности применительно к базовой системе, объединяющей все остальные технические средства на участке дороги, – микропроцессорной централизации стрелок и сигналов МПЦ-И. Она предназначена для реконструкции действующих и строительства новых станций любого класса и со всеми видами поездной и маневровой работы. МПЦ-И обладает развитыми коммуникационными средствами и гибкой архитектурой. Это позволяет интегрировать в МПЦ-И смежные системы железнодорожной автоматики (например, переездную сигнализацию, полуавтоматическую и автоматическую блокировки, линейные пункты ДЦ, центры радиоблокиров-