

Исследуется сходимость последовательности стратегий подключения резерва к основному элементу на конечном промежутке времени к оптимальной стратегии на бесконечном промежутке времени.

Ключевые слова: оптимальная стратегия, резерв.

Объектом управления является динамическая система из k параллельно включенных элементов, один из которых основной. Цель управления – переход системы из начального состояния в конечное состояние за определенный промежуток времени. Начальное состояние: имеется R исправных элементов. Время T функционирования системы – полуинтервал $[0, \infty)$. В моменты времени $0 = t_0 < t_1 < t_2 < \dots < t_n < \dots$, где $t_{i+1} - t_i = \text{const}$, проверяется исправность элементов. По результатам проверки проводится управление резервом: если число исправных элементов оказалось равным l , $l \leq R$, то в работу включают l_1 элементов, где $l_1 \leq l$. Резерв – холодный.

Введем целочисленную функцию $k(r, t)$. Эта функция равна числу исправных элементов, включаемых в начальный момент времени, если время равно t и число исправных элементов равно r . Всякую функцию $k(r, t)$, определенную на конечном промежутке времени, доопределим на оставшемся бесконечном полуинтервале времени, положив равной нулю. На множестве S функций $k(r, t)$, определенных на $[0; \infty)$, введем метрику. Пусть $k_1(r, t), k_2(r, t) \in S$, тогда:

$$\rho(k_1, k_2) = \sum_{t=0}^{\infty} \frac{|k_1(1, t) - k_2(1, t)| + |k_1(2, t) - k_2(2, t)| + \dots + |k_1(r, t) - k_2(r, t)|}{2^t}.$$

Легко видеть, что аксиомы метрики выполняются.

Необходимо найти оптимальное управление резервированием на промежутке $[0; \infty)$. Функционал $M(T)$, характеризующий качество управления – это среднее время безотказной работы системы.

Справедливы следующие теоремы:

Теорема 1. Если последовательность стратегий $k_i(r, t)$ сходится на S , то найдется такой номер, начиная с которого все стратегии будут равны.

Теорема 2. Функционал $M_k(T)$ – среднее безотказной работы системы при стратегии включения элементов $k(r, t)$ – непрерывен на S .

Теорема 3. Из всякой последовательности стратегий $k_i(r, t)$ можно извлечь сходящуюся последовательность.

Теорема 4. Всякая сходящаяся последовательность оптимальных стратегий $k_{T_1}, k_{T_2}, \dots, k_{T_n}, \dots$ на промежутках $[0, T_1), [0, T_2), \dots, [0, T_n), \dots$ соответственно, где $T_1 < T_2 < \dots < T_n < \dots$, сходится к оптимальной стратегии k_∞ на $[0, \infty)$.

Библиографический список

1. Герцбах, И.Б. Динамическое резервирование. Управление включением резервных элементов / И.Б. Герцбах // Изв. АН СССР: Автоматика и вычислительная техника. – 1970. – № 1.

2. Пестов, Г.Г. Исследование оптимальных стратегий в задаче динамического резервирования / Г.Г. Пестов, Л.В. Ушакова // Изв. АН СССР: Техническая кибернетика. – 1973. – № 5.

3. Райкин, А.Л. Вероятностные модели функционирования резервированных устройств / А.Л. Райкин. – М.: Наука, 1971.

[К содержанию](#)