

И.В. ЗАЙЦЕВА,  
Д.Ю. ЯКОВЦОВ,  
А.П. ШВЕДЕНКО

**Построение математической  
модели резервирования  
компьютерной системы  
предприятия**

УДК 004.942

ФГАОУ ВПО  
«Северо - Кавказский  
федеральный  
университет»  
г. Ставрополь

*В статье рассматривается математическая модель резервирования компьютерной системы. Производится оптимизация резервирования компьютерной системы.*

Резервирование является одним из простых и достаточно эффективных методов повышения надежности. Однако при резервировании возникает задача не только обеспечить заданные показатели надежности, но добиться этого как можно более экономично, с наименьшими суммарными затратами на резервные элементы для системы в целом, либо при заданных ресурсных ограничениях достичь максимально возможной надежности.

Задача оптимального резервирования чаще возникает в отказоустойчивых системах позволяющих пользователю или функциональной программе продолжать работу и тогда, когда в аппаратных или программных средствах системы возникают отказы. При проектировании таких систем следует стремиться не только к достижению необходимой их надежности, но и к достижению этой надежности при минимальных средствах, т.е. к нахождению оптимального решения.

В отказоустойчивых компьютерных системах и машинах существует ряд параметров, от которых зависит надежность системы. Сюда относится количество резервных элементов, устройств или подсистем; параметры систем контроля и диагностики; характеристики системы программного обеспечения; величины, характеризующие архитектуру, конфигурацию работы системы и другие.

Надежность представляется в виде функциональной зависимости от перечисленных параметров. В качестве подобных ограничивающих ресурсов можно рассмотреть стоимость, массу, габаритные размеры, потребляемую мощность и т.п. Выбор вида ограничивающего ресурса определяется конкретным типом системы и ее назначением [1].

Одной из проблем оптимального резервирования является определение количества резервных элементов при заданном числе ремонтников.

Второй проблемой оптимального резервирования является определение количества ремонтников при заданном количестве резервных элементов.

И наконец, третьей проблемой является определение фактического количества резервных элементов и фактического количества ремонтников, чтобы надежность системы достигала требуемого значения, а ее стоимость была минимальной.

Введем следующие обозначения:

-  $n$  – количество последовательно соединенных подсистем;

-  $n_j$  – количество элементов в  $j$ -й подсистеме;

-  $k_j$  – количество основных элементов в  $j$ -й подсистеме;

-  $m_j$  – максимально возможное количество избыточных элементов в  $j$ -й подсистеме;

-  $x_j$  – количество избыточных элементов в  $j$ -й подсистеме,  
 $0 \leq x_j \leq m_j$ ;

-  $r_j$  – максимально возможное количество ремонтных единиц, которые могут обслуживать в  $j$ -ю подсистему;

-  $y_j$  – количество ремонтных единиц, которые могут обслуживать  $j$ -ю подсистему,  $0 \leq y_j \leq r_j$ ;

-  $p_j$  – стоимость одного резервного элемента  $j$ -й подсистемы;

-  $q_j$  – стоимость одной ремонтной единицы, обслуживающей  $j$ -ю подсистему;

-  $f_j(t), g_j(t)$  – плотности распределения времени безотказной работы и времени восстановления элементов  $j$ -й подсистемы;

$\bar{F}_j(t), \bar{G}_j(t)$  – вероятность безотказной работы и вероятность невосстановления за время  $t$  элементов  $j$ -й подсистемы;

$K_{rj}(t), K_{пj}(t)$  — функция готовности и функция простоя для элементов  $j$ -й подсистемы,

$$\rho(t) = \frac{K_{пj}(t)}{K_{rj}(t)};$$

$K_{rj}^{(s)}(t), K_{пj}^{(s)}(t)$  – функция готовности и функция простоя для  $j$ -й подсистемы;

$K_r(t), K_п(t)$  — функция готовности и функция простоя для всей системы;

$t_d, K_d$  – заданный момент времени и требуемый уровень функции готовности соответственно.

Построим математическую модель резервирования компьютерной системы исходя из следующих предположений:

-время безотказной работы элементов имеет произвольное распределение.

-восстановление элементов осуществляется заменой новыми элементами.

-время восстановления отказавших элементов имеет произвольное распределение.

-во время восстановления системы все остальные элементы выключаются из работы и не расходуют свой ресурс.

-все отказы статически независимы.

-при восстановлении элемента из подсистемы с ненагруженным резервом он становится в ненагруженный резерв.

-переключающее на резерв устройство производится по прямому приоритету.

-восстановление отказавших элементов производится по прямому приоритету.

-отказавшие элементы из разных подсистем могут ремонтироваться одновременно.

Алгоритм оптимизации резервированной системы:

1.Определить количество подсистем в резервированной системе.

2.Определить элементы подсистем, нуждающиеся в резервировании.

3. Рассчитать показатели надежности для этих элементов.
4. Рассчитать функцию готовности системы.
5. Рассчитать стоимость системы резервирования.
6. Определить количество основных элементов и количество ремонтных единиц для каждой подсистемы.

Выражение для функции готовности системы:

$$K_r(t) = \frac{1}{1 + \sum_{j=1}^n \frac{K_{rj}^{(s)}(t)}{K_{nj}^{(s)}(t)}} \quad (1)$$

Для оценки надежности системы с нагруженным или не нагруженным резервом можно использовать выражение:

$$K_{rj}^{(s)}(t) = \frac{\sum_{i=1}^{x_j} M_{ji}(\rho_j(t))^i}{\sum_{i=1}^{x_j+1} M_{ji}(\rho_j(t))^i}, \quad K_{nj}^{(s)}(t) = 1 - K_{rj}^{(s)}(t).$$

Тогда

$$\frac{K_{nj}^{(s)}(t)}{K_{rj}^{(s)}(t)} = \frac{M_{j,x_j+1}(\rho_j(t))^{x_j+1}}{\sum_{i=1}^{x_j} M_{ji}(\rho_j(t))^i}. \quad (2)$$

Постоянные коэффициенты  $M_{ji}$  определяются формулами:

- для нагруженного резерва

$$M_{ji} = \frac{A_{k_j+x_j}^i}{i!}, \quad \text{при } i \leq y_j;$$

$$M_{ji} = \frac{A_{k_j+x_j}^i}{y_j! y_j^{i-y_j}}, \quad \text{при } i > y_j;$$

- для ненагруженного резерва

$$M_{ji} = \frac{\kappa_j^i}{i!}, \quad \text{при } i \leq y_j;$$

$$M_{ji} = \frac{\kappa_j^i}{y_j! y_j^{i-y_j}}, \quad \text{при } i > y_j,$$

где  $0 \leq x_j \leq m_j$ ,  $0 \leq y_j \leq r_j$ .

Неравенство  $K_r(t_d) \geq K_d$  согласно (1) эквивалентно неравенству

$$\sum_{j=1}^n \frac{K_{nj}^{(s)}(t_d)}{K_{rj}^{(s)}(t_d)} \leq \frac{1}{K_d} - 1,$$

а согласно (2) оно эквивалентно также неравенству

$$\sum_{j=1}^n \frac{M_{j,x_{j+1}}(\rho_j(t))^{x_{j+1}}}{\sum_{i=1}^{x_j} M_{ji}(\rho_j(t))^i} \leq \frac{1}{K_d} - 1.$$

В других обозначениях получим:

$$\sum_{j=1}^n \varphi_j(x_j, y_j) \leq b_d,$$

где

$$\varphi_j(x_j, y_j) = \frac{M_{j,x_{j+1}}(\rho_j(t_d))^{x_{j+1}}}{\sum_{i=1}^{x_j} M_{ji}(\rho_j(t_d))^i}, \quad b_d = \frac{1}{K_d} - 1.$$

Суммарная стоимость  $x_j$  резервных элементов и  $y_j$  ремонтных единиц равна

$$z = \sum_{j=1}^n (p_j x_j + q_j y_j). \quad [2-3]$$

Таким образом, речь идет об отыскании оптимальных значений  $x_j$  и  $y_j$   $j = 1, 2, \dots, n$ , для которых целевая функция достигает наименьшего значения

$$z = \sum_{j=1}^n (p_j x_j + q_j y_j) \rightarrow \min \quad (3)$$

при ограничениях

$$\sum_{j=1}^n \varphi_j(x_j, y_j) \leq b_d, \quad 0 \leq x_j \leq m_j, \quad 0 \leq y_j \leq r_j. \quad (4)$$

Оптимизация резервирования компьютерной системы

Рассмотрим компьютерную систему предприятия, состоящую из пяти подсистем. На рисунке 1 приведена данная система. Данные по этой системе приведены в таблице 1. Где указаны: тип элементов резервирования для каждой из подсистем (нагруженный, не нагруженный), количество основных элементов в подсистемах, максимальное количество избыточных элементов и ремонтных единиц для каждой подсистемы, а также их стоимость, плотности распределения времени безотказной работы и времени восстановления элементов подсистем. Для системы заданы ограничения на функцию готовности  $K_d = 0,99$  в моменты  $t_d = 2000$  час и  $t_d = 850$  час.

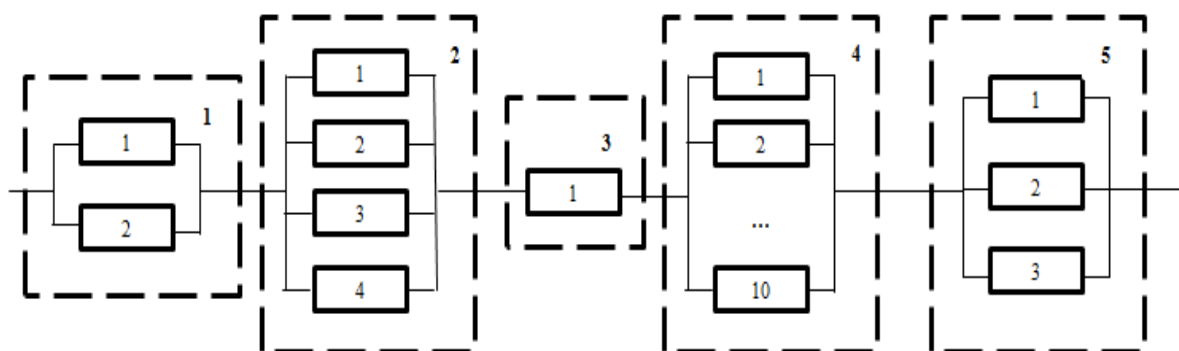


Рис. 1. Структурная схема резервированной системы

Исходные данные для оптимизации резервированной системы представлены в таблице 1.

Таблица 1

Исходные данные для оптимизации системы

Подсистема	1	2	3	4	5
Тип	Не нагруженный	Не нагруженный	Нагруженный	Нагруженный	Не нагруженный
$k_j$	2	4	1	10	3
$m_j$	5	8	10	10	4
$r_j$	4	3	10	15	5
$p_j$	20	15	12	20	40
$q_j$	8	4	15	10	22
$f_j$	нормальное	нормальное	гамма	Рэля	Рэля
Математическое ожидание	100	100	120	140	80
Среднее квадратическое отклонение	350	500	150	1000	1250
$g_j$	равномерное	нормальное	нормальное	гамма	Рэля
Математическое ожидание	100	100	120	140	80
Среднее квадратическое отклонение	45	45	70	50	40

ние					
-----	--	--	--	--	--

Таблица 2

## Результаты оптимизации системы

Проблема	$t_d$	$K(t_d)$	Стоимость системы, z	Резервные элементы, x	Ремонтные бригады, y
1	850	0,9934	672	2 2 4 3 1	
2	850	0,9977	789		1 1 3 1 1
3	850	0,9904	351	2 2 5 3 1	2 2 3 3 1
1	2000	0,9925	695	2 3 3 4 1	
2	2000	0,9963	796		1 1 1 2 1
3	2000	0,9905	404	2 3 2 4 2	2 3 3 4 1

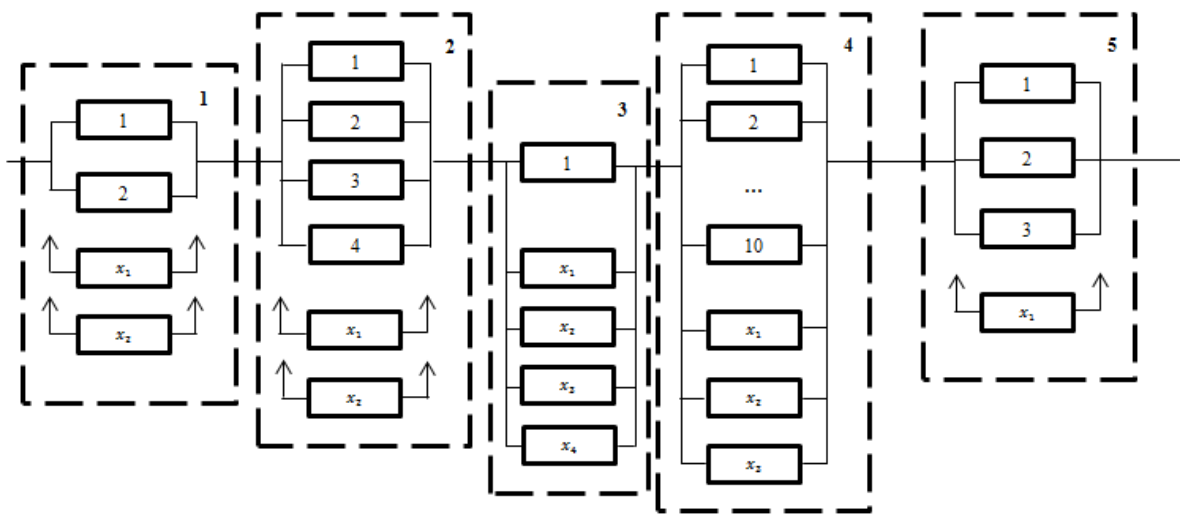


Рис. 2. Структурная схема оптимизированной резервированной системы при  $t_d = 850$

На рисунке 2 и рисунке 3 изображены структурные схемы оптимизированных резервированных систем для проблемы определения количества резервных элементов при заданном числе ремонтников.

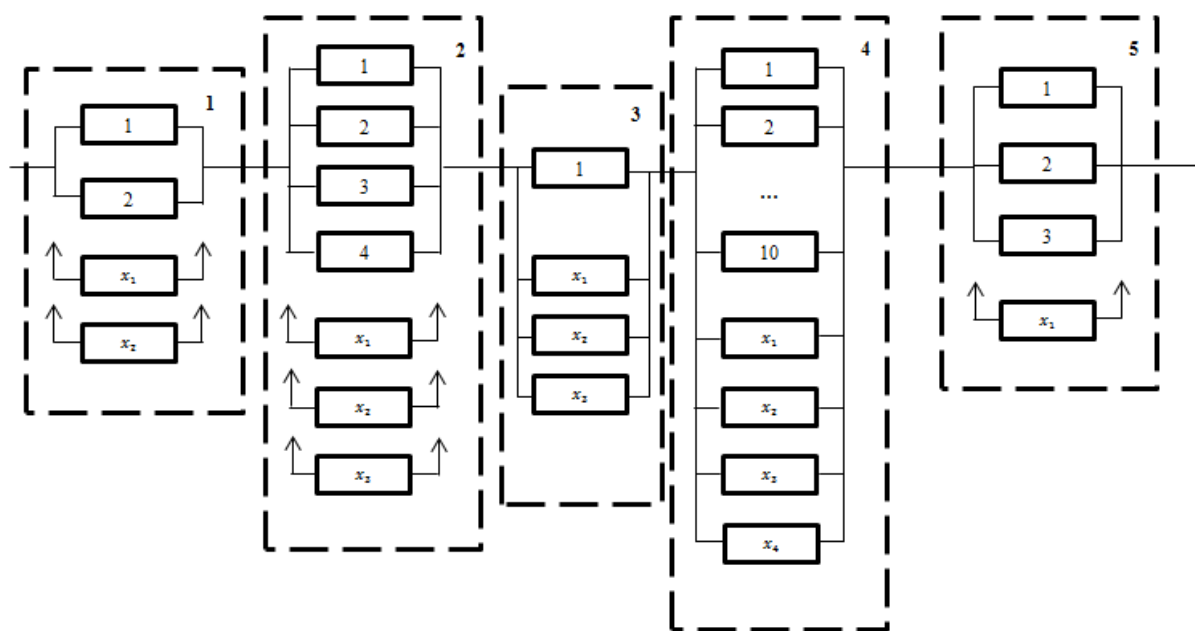


Рис. 3. Структурная схема оптимизированной резервированной системы при  $t_d = 2000$

Из данных приведенных в таблице 2 видно, что третья подсистема является самой ненадежной. Для третьей подсистемы используется максимальный ресурс  $x_3^* = 4$ ,  $y_3^* = 3$  для первой и второй проблемы оптимального резервирования и  $x_3^* = 5$ ,  $y_3^* = 3$  для третьей проблемы оптимального резервирования при  $t_d = 850$ . В то же время при  $t_d = 2000$  час основное влияние на функцию готовности оказывает вторая и четвертая подсистемы  $x_2^* = 3$ ,  $y_2^* = 3$ ,  $x_4^* = 4$ ,  $y_4^* = 4$ . Из этого можно заключить, что алгоритм оптимизации достаточно чувствителен к колебаниям функции готовности.

В данной статье была построена математическая модель оптимального резервирования компьютерной системы предприятия. Так же на примере компьютерной системы состоящей из пяти подсистем были рассмотрены три проблемы оптимального резервирования.

### Литература

1. Тарасик, В.П. Математическое моделирование технических систем: учебник для вузов / В.П. Тарасик. – Мн.: Дизайн ПРО, 2004. – 640 с.
2. Гмурман, В.Е. Руководство к решению задач по теории вероятностей и математической статистике / В.Е. Гмурман. - М.: "Высшая школа", 2001. – 404 с.



3. *Гмурман, В.Е.* Теория вероятностей и математическая статистика: учеб. пособие для вузов – 9-е издание, стер. / В.Е. Гмурман. - М.: "Высшая школа", 2003. – 479 с

4. *Зайцева И.В.* Методы исследования состояний информационной системы // Алгоритмы, методы и системы обработки данных, 2011. - № 2(17).