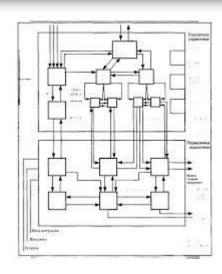


Анализ надежности сложной резервируемой системы

Надежность информационных систем

22/04/2020 Кабалянц Петр Степанович

Христос воскресе!



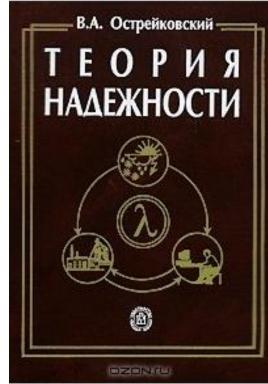
План

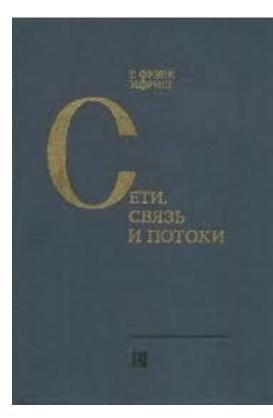


- 1. Метод перебора гипотез формулы сложения и умножения вероятностей случайных событий. Примеры.
- 2. Использование формулы полной вероятности.
- 3. Метод минимальных путей и минимальных сечений. Использование булевых функций. Алгоритм разрезания.
- 4. Живучесть сетей.

Литература







Сложная система

система, состоящая из множества взаимодействующих составляющих (подсистем), вследствие чего она приобретает новые свойства, которые отсутствуют на подсистемном уровне и не могут быть сведены к свойствам подсистемного уровня.

Метод перебора гипотез

Система из элементов n, число состояний системы 2^n гипотезы:

 H_0 – все элементы работают нормально, $P(H_0) = p_1 p_2 ... p_n$

 H_i – отказал і–й элемент, $P(H_i) = p_1 p_2 ... q_i ... p_n$

Н_{і.і} – отказали і–й и ј-й элементы

$$P(H_{i,j})=p_1p_2...q_i...q_i...q_n$$

Н_{1,2,...,п} – отказали все элементы

$$P(H_{1,2,...,n})=q_1q_2...q_n$$

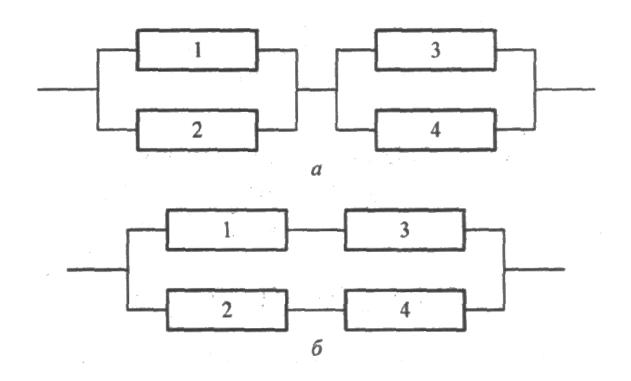
Вероятность безотказной работы:

$$P=\sum P(H_{\alpha})$$

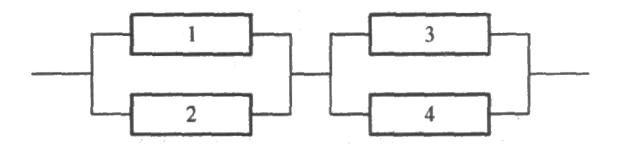
по всем гипотезам, соответствующим работоспособным состояниям системы



Пример: раздельное (а) и общее резервирование (б)



раздельное резервирование

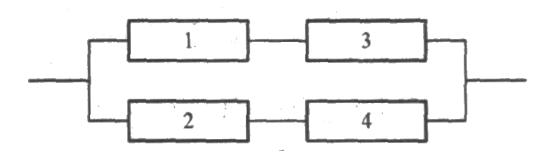


$$P(\overline{A}_{1}\overline{A}_{2}) = P(\overline{A}_{1})P(\overline{A}_{2}) = q_{1}q_{2}, \quad P(\overline{A}_{3}\overline{A}_{4}) = P(\overline{A}_{3})P(\overline{A}_{4}) = q_{3}q_{4}. \qquad 1 - P(\overline{A}_{1}\overline{A}_{2}) = 1 - q_{1}q_{2}, \quad 1 - P(\overline{A}_{3}\overline{A}_{4}) = 1 - q_{3}q_{4}.$$

Вероятность безотказной работы:

$$P = (1 - q_1q_2)(1 - q_3q_4)$$
.

общее резервирование



Вероятность отказа системы:

$$Q = (1 - p_1 p_3)(1 - p_2 p_4)$$
.

Вероятность безотказной работы:

$$P = 1 - (1 - p_1 p_3)(1 - p_2 p_4).$$

Пример: метод разложения относительно особого элемента

 H_1 – элемент 3 работает нормально, $P(H_1) = p_3$

 H_2 – элемент 3 отказал, $P(H_2) = q_3$

А – система работает нормально

Условные вероятности:

$$P(A/H_1) = (1 - q_1q_2)(1 - q_4q_5)$$
. $P(A/H_2) = 1 - (1 - p_1p_4)(1 - p_2p_5)$.

По формуле полной вероятности:

$$P(A) = P(H_1)P(A/H_1) + P(H_2)P(A/H_2)$$
.

Вероятность безотказной работы:

$$P = p_3(1 - q_1q_2)(1 - q_4q_5) + q_3(1 - (1 - p_1p_4)(1 - p_2p_5)).$$

Минимальный путь и минимальное сечение

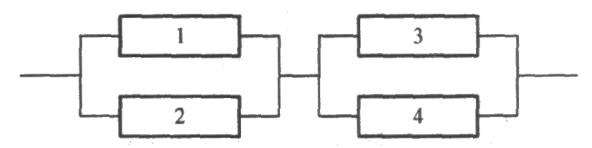
- Минимальный путь такой набор элементов в структуре, при котором система исправна, если исправны все элементы этого набора; отказ любого из элементов ведет к отказу системы.
- Минимальное сечение такой набор элементов в структуре, при котором система неисправна, если неисправны все элементы этого набора; исключение любого элемента из набора переводит систему в исправное состояние.

Формула сложений для минимальных путей и для минимальных сечений

$$P = P\left(\bigcup_{i=1}^{r} A_i\right) = \sum_{i=1}^{r} P(A_i) - \sum_{i < j} P(A_i A_j) + \sum_{i < j < k} P(A_i A_j A_k) - \dots + (-1)^{r-1} P(A_1 A_2 \dots A_r).$$

$$Q = P\left(\bigcup_{i=1}^{s} B_{i}\right) = \sum_{i=1}^{s} P(B_{i}) - \sum_{i < j} P(B_{i}B_{j}) + \sum_{i < j < k} P(B_{i}B_{j}B_{k}) - \dots + (-1)^{s-1} P(B_{1}B_{2}\dots B_{s}).$$

раздельное резервирование



Минимальные пути: 1—3, 1—4, 2—3, 2—4.

$$P = p_1 p_3 + p_1 p_4 + p_2 p_3 + p_2 p_4 - p_1 p_3 p_4 - p_1 p_2 p_3 - p_1 p_2 p_4 - -p_2 p_3 p_4 + p_1 p_2 p_3 p_4.$$

Минимальные сечения: 1—2, 3—4.

$$Q = q_1 q_2 + q_3 q_4 - q_1 q_2 q_3 q_4.$$

Формула, которая была на слайдах раньше: $P = (1 - q_1 q_2)(1 - q_3 q_4)$.

Оценка вероятности безотказной работы

$$\prod_{i=1}^{s} (1 - P(B_i)) \le P \le 1 - \prod_{i=1}^{r} (1 - P(A_i)).$$

Верхняя оценка вероятности безотказной работы определяется как вероятность безотказной работы параллельного соединения минимальных путей.

Верхняя оценка вероятности отказа системы определяется как вероятность отказа последовательного соединения минимальных сечений.

Пример: мостиковая система

Минимальные пути: $A_1: 1$ —4, $P(A_1) = p_1p_4$;

$$A_2: 2-5, P(A_2) = p_2p_5;$$

$$A_3$$
: 1—3—5, $P(A_3) = p_1 p_3 p_5$;

$$A_4: 2-3-4, P(A_4) = p_2p_3p_4.$$

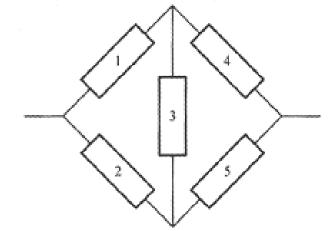
Минимальные сечения:

$$B_1: 1-2, P(B_1) = q_1q_2;$$

$$B_2: 4--5, P(B_2) = q_4q_5;$$

$$B_3$$
: 1—3—5, $P(B_3) = q_1q_3q_5$;

$$B_4: 2-3-4, P(B_4) = q_2q_3q_4.$$



Нижняя оценка: $P \ge (1 - q_1q_2)(1 - q_4q_5)(1 - q_1q_3q_5)(1 - q_2q_3q_4)$,

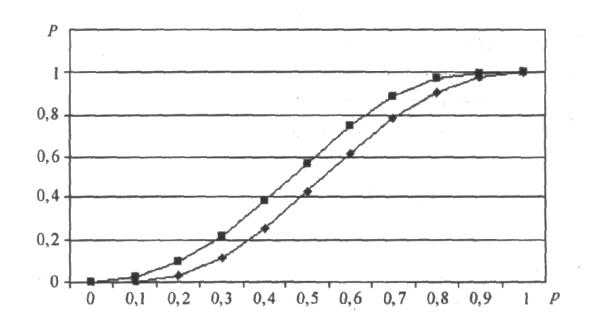
Верхняя оценка:
$$P \le 1 - (1 - p_1 p_4)(1 - p_2 p_5)(1 - p_1 p_3 p_5)(1 - p_2 p_3 p_4)$$
.

Формула, которая была на слайдах раньше:

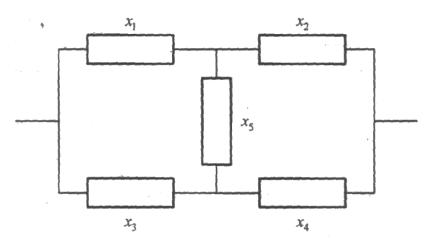
$$P = p_3(1 - q_1q_2)(1 - q_4q_5) + q_3(1 - (1 - p_1p_4)(1 - p_2p_5)).$$

Оценка для «мостикового» примера, случай равнонадежных элементов

$$(1-q^2)^2(1-q^3)^2 \le P \le 1-(1-p^2)^2(1-p^3)^2$$
.



Функции алгебры логики (ФАЛ)



Булевские переменные:

$$x_i = \begin{cases} 0, & \text{если элемент в отказовом состоянии;} \\ 1, & \text{если элемент в исправном состоянии.} \end{cases}$$

Минимальные пути:

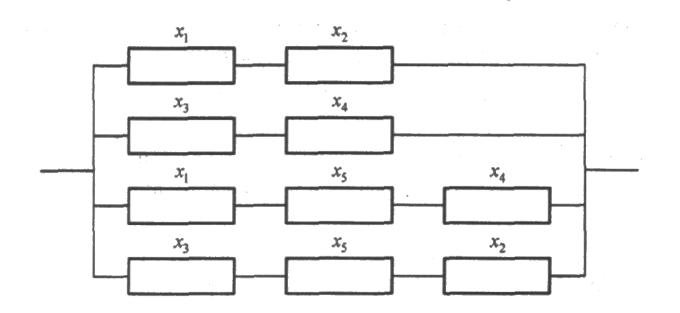
$$x_1x_2$$
, x_3x_4 , $x_1x_5x_4$, $x_3x_5x_2$

Минимальные сечения:

$$x_1x_3$$
, x_2x_4 , $x_1x_5x_4$, $x_3x_5x_2$

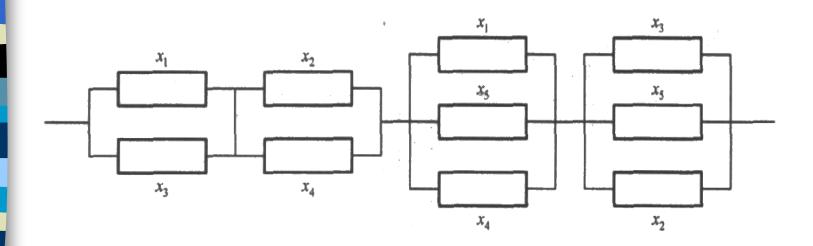
Функция работоспособности

$$y = x_1 x_2 \vee x_3 x_4 \vee x_1 x_5 x_4 \vee x_3 x_5 x_2$$
.



Функция неработоспособности

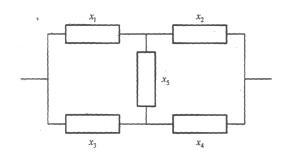
$$y = x_1 x_3 \lor x_2 x_4 \lor x_1 x_5 x_4 \lor x_3 x_5 x_2$$
.



Алгоритм разрезания

 $y(x_1, x_2, ..., x_i, ..., x_n) = x_i y(x_1, x_2, ..., 1, ..., x_n) \vee \overline{x}_i y(x_1, x_2, ..., 0, ..., x_n).$

Алгоритм разрезания для мостика



$$y = x_1 x_2 \lor x_3 x_4 \lor x_1 x_5 x_4 \lor x_3 x_5 x_2$$
.

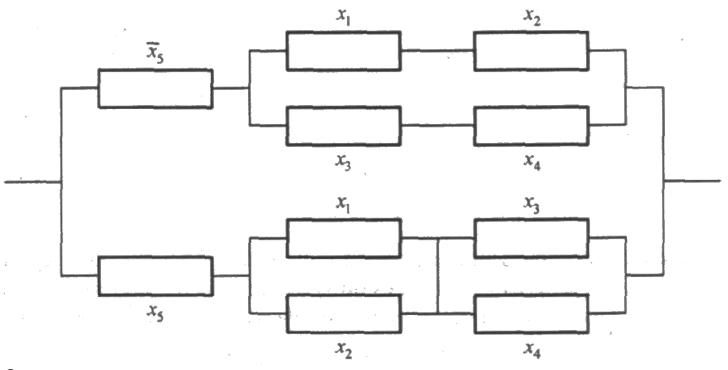
$$y = x_5(x_1x_2 \lor x_3x_4 \lor x_11x_4 \lor x_31x_2) \lor \overline{x}_5(x_1x_2 \lor x_3x_4 \lor x_10x_4 \lor x_30x_2) =$$

$$= x_5(x_1x_2 \lor x_3x_4 \lor x_1x_4 \lor x_3x_2) \lor \overline{x}_5(x_1x_2 \lor x_3x_4).$$

$$x_1x_2 \lor x_3x_4 \lor x_1x_4 \lor x_3x_2 = x_1(x_2 \lor x_4) \lor x_3(x_2 \lor x_4) = (x_1 \lor x_3)(x_2 \lor x_4).$$

$$y = x_5(x_1 \lor x_3)(x_2 \lor x_4) \lor \overline{x}_5(x_1x_2 \lor x_3x_4).$$

Алгоритм разрезания для примера

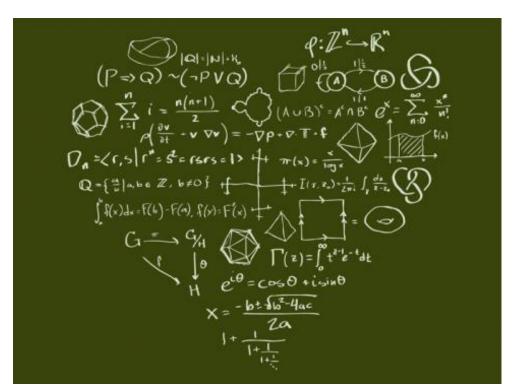


Свели мостик к последовательным и параллельным соединениям

Живучесть сетей

Каким условиям должна удовлетворять последовательность чисел, чтобы быть степенями вершин или как построить граф с заданными степенями?

Математика поможет:



Спасибо за терпение!