

組合开关网络的可靠性*

柳維長

摘要

本文提出了一种在同时考虑到元件可靠性、开关网络逻辑结构和输入开关变数概率分布的情况下分析组合开关网络可靠性的方法。

一、引言

开关网络的可靠性和一般的电子线路不同,不但与元件的可靠性有关,且与网络的逻辑结构和输入开关变数的概率分布有关。因此,不能用一般的可靠性理论来进行分析。

Maitra^[1] 和 José Miró^[2] 在组合开关网络方面曾根据元件的可靠性和网络的结构特性分析了网络的可靠性。然而,这些工作都没有考虑到输入开关变数的概率分布。作者认为,忽略了这一点,往往会导致不正确的结果。这可从以下简单例子中看出。图1是一个二极管“或”门。假定二极管 d_1 和 d_2 都只可能产生断路失灵,失灵的率分别为 p_1 和 p_2 , 且 $p_1 > p_2$ 。在这种情况下,十分明显,当出现 y_2 的概率大于 y_1 时,线路的可靠性要比在相反的情况下高得多。在本文中,输入变数的概率分布也和元件的可靠性及网络的结构特性一样,是作为一个决定网络可靠性的主要参数来考虑的。

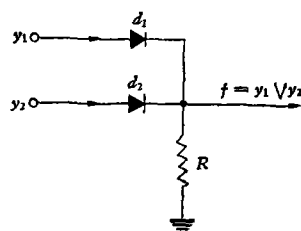


图1 二极管“或”门

二、网络可靠性的计算

现在先来讨论一下具有 n 个输入端和一个输出端的网络。以后将会看到,所得结果也可毫无困难地推广到多输出端的网络。

大家知道,具有 n 个输入端和一个输出端的二值组合开关网络的特性,可用真值表来表示。如果对于某一组输入变数,开关网络输出端的真值与真值表所规定的相符,则称为正常;否则,就称为误动作。开关网络在一定时间内不发生误动作的概率,称为可靠性。

这个定义与一般的定义不同。一般所谓开关网络的可靠性是指网络的真值表与原定的真值表完全符合的概率。为了说明这一点,现以图1的“或”门作为例子。设出现输入变数 y_1 和 y_2 的概率分别为 r_1 和 r_2 。这个“或”门的真值表如表1a所示,表中左边的数表示出现某组输入变数的概率。假定这个“或”门只有一种可能失灵(失灵概率为 q),失灵后的真值表如表1b所示,则根据上述一般的定义,这个“或”门的可靠性为 $1 - q$, 而根据新的定义,只有当 y_1 为0和 y_2 为1时网络输出才与原定的不符合,因此,它的可靠性应当是

* 本文于1964年2月11日收到。

$1 - (1 - r_1)r_2q$. 在极端情况下,如果 $r_1 = 1$ 或 $r_2 = 0$,则可靠性等于 1. 由此可见,新的可靠性定义是比较合理的.

表 1

| (a) | | | (b) | | |
|----------------------|-------|-------|-----|---|-----|
| | y_1 | y_2 | f | | f |
| $(1 - r_1)(1 - r_2)$ | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| $(1 - r_1)r_2$ | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| $r_1(1 - r_2)$ | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| r_1r_2 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

为了讨论方便起见,现定义一个随机开关. 设某个开关 S 有 n 个输入端和一个输出端,输入变数为 y_1, y_2, \dots, y_n ,输出的开关函数为 $f_i(y_1, y_2, \dots, y_n), i = 1, 2, \dots, m$. 如果 m 为大于 1 的有限数,且输出开关函数 $f_i(y_1, y_2, \dots, y_n)$ 的概率 $p_i (i = 1, 2, \dots, m)$ 都已知,则开关 S 称为随机开关. 大家知道, $f_i(y_1, y_2, \dots, y_n)$ 及相应的 p_i 都可以根据开关的逻辑结构和元件的失灵概率求得. 以后用矩阵:

$$\mathbf{F} = \begin{vmatrix} f_1 & f_2 & \dots & f_m \\ p_1 & p_2 & \dots & p_m \end{vmatrix} \quad (1)$$

来表征随机开关 S 的随机性. \mathbf{F} 称为 S 的随机性矩阵. 如果在 S 某一时刻输出端的开关函数为 f_i , 则称 S 处于第 i 种状态. 输出端的函数称为随机开关函数.

由随机开关的定义可知,这个开关可大可小,大则是整个单输出端的网络,小则是一个单独的“或”门或“与”门. 下面将可看到,为了计算方便起见,以一个“或”门或“与”门作为一个随机开关将比较恰当.

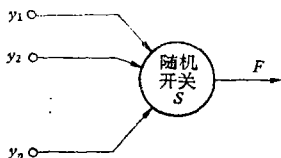


图 2 最简单的随机开关网络

现讨论只包括一个随机开关的网络(图 2). 我们用矢量

$$\mathbf{Y}_i = (y_1, y_2, \dots, y_n), \quad y_i = 0, 1 \quad (2)$$

来表示输入变数的某一组合,脚注 i 是将 y_1, y_2, \dots, y_n 当作二进数时的数值. 如果出现输入变数组合 \mathbf{Y}_i 的概率 $r_i (i = 1, 2, \dots, 2^n - 1)$ 都为已知,则这个网络的可靠性可按以下步骤求得.

根据不同的输入变数组合以及开关 S 可能完成的开关函数,作 $2^n - 1$ 行和 m 列的矩阵:

$$\mathbf{E} = \begin{vmatrix} e_{11} & e_{12} & \dots & e_{1m} \\ e_{21} & \dots & \dots & \dots \\ \vdots & \dots & \dots & \dots \\ e_{2^n-1,1} & \dots & \dots & e_{2^n-1,m} \end{vmatrix}, \quad (3)$$

其中 e_{ij} (0 或 1) 表示当输入组合为 \mathbf{Y}_i 、随机开关 S 处于第 j 种状态时网络输出端的真值. 因此,如果 $e_{ij} = e_{i1}$,网络为正确动作,而当 $e_{ij} \neq e_{i1}$ 时,则网络为误动作. 显然,产生一个 $e_{ij} \neq e_{i1}$ 误动作的概率为 $r_i p_i$. 由于产生每个真值 e_{ij} 的事件是互斥的,因此将所有这样的概率相加,就是网络产生误动作的总概率.

為此，我們可定義一個矩陣 \mathbf{G} ：

$$\mathbf{G} = \begin{pmatrix} g_{11} & g_{12} & \cdots & g_{1m} \\ g_{21} & & & \vdots \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ g_{2^n-1,1} & \cdots & \cdots & g_{2^n-1,m} \end{pmatrix}, \quad (4)$$

其中

$$g_{ij} = e_{i1} + e_{ij} \pmod{2},$$

$$i = 1, 2, \dots, 2^n - 1, \quad j = 1, 2, \dots, m.$$

這個網絡的總的誤動作概率 Q 可表示為

$$Q = \sum_{i,j} g_{ij} r_i p_j. \quad (5)$$

根據上述可靠性的定義，網絡的可靠性為

$$R = 1 - Q = 1 - \sum_{i,j} g_{ij} r_i p_j. \quad (6)$$

由以上分析可知，當一個網絡的邏輯結構比較複雜時，將它當作一個隨機開關來處理，在計算上是很複雜的。在這種情況下，最好將網絡分成兩級或多級網絡，每級只包括由較簡單的網絡所組成的隨機開關。

現在先來討論兩級開關網絡的可靠性。任何單輸出端的兩級網絡總可用圖 3 的網絡來表示。 n 個輸入變數先送入第一級隨機網絡 N 中，後者包括 l 個隨機開關，它們的輸出被送到第二級隨機開關 S 。

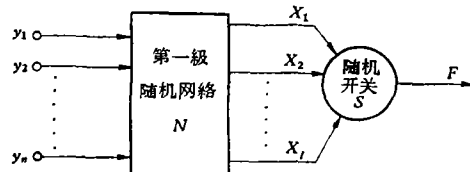


圖 3 兩級隨機開關網絡

設這個網絡所完成的開關函數為 $f_1(y_1, y_2, \dots, y_n)$ 。此時，第一級網絡的各個輸出相應地為 $x_{i1} (i = 1, 2, \dots, l)$ 。根據第一級網絡 N 的結構和所用元件的可靠性，可求得 N 中各開關的隨機性矩陣為

$$\mathbf{X}_i = \begin{pmatrix} x_{i1} & x_{i2} & \cdots & x_{im_i} \\ p_{i1} & p_{i2} & \cdots & p_{im_i} \end{pmatrix}. \quad (i = 1, 2, \dots, l) \quad (7)$$

設 S 的隨機性矩陣為：

$$\mathbf{S} = \begin{pmatrix} s_1 & s_2 & \cdots & s_h \\ p_{s_1} & p_{s_2} & \cdots & p_{s_h} \end{pmatrix}, \quad (8)$$

這裡 s_1, s_2, \dots, s_h 都是 $\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2, \dots, \mathbf{X}_l$ 的函數。

現在的問題是如何根據式(7)、(8)中的矩陣以及輸入變數的概率分布 r_i 來求得網絡輸出端的隨機開關函數 \mathbf{F} 。

為了計算 \mathbf{F} 中的各個概率，現引入

$$p_{f_k} [S_i(\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2, \dots, \mathbf{X}_l)] = \sum_j a_j (p_{1j}) (p_{2j}) \cdots (p_{lj}), \quad (9)$$

式中 (p_{ji}) 表示 \mathbf{X}_j 中下面一行 m_j 個 p 元素里的任一個元素，而 a_j 則由下式決定：

$$a_j = \begin{cases} 1, & \text{当 } S_i[(x_{1i}), (x_{2i}), \dots, (x_{li})] = f_k(y_1, y_2, \dots, y_n), \\ 0, & \text{在其他情况下.} \end{cases} \quad (10)$$

式(10)中的 (x_{ji}) 表示 \mathbf{X}_j 中与 (p_{ji}) 相对应的 x 元素, 式(9)中的 \sum 号表示对所有 $m_1 \times m_2 \times \dots \times m_l$ 个组合求和.

从式(9)和式(10)可知, $p_{f_k}[S_i]$ 是开关 S 处于 i 状态时输出端的开关函数为 f_k 的概率. 故对所有 h 个可能的状态, 输出端的开关函数为 f_k 的概率是

$$p_k = \sum_{i=1}^h p_{s_i} p_{f_k}[S_i]. \quad (11)$$

根据所有的 $S_i[(x_{1i}), (x_{2i}), \dots, (x_{li})]$, 可求得可能得到的 $f_k(y_1, y_2, \dots, y_n)$, 而根据式(11), 则可求得出现 f_k 的概率 p_k . 故可得到输出端的随机开关函数为

$$\mathbf{F} = \begin{vmatrix} f_1 & f_2 & \dots & f_m \\ p_1 & p_2 & \dots & p_m \end{vmatrix}.$$

这样, 两级网络的输出函数就归结为式(1)的矩阵形式. 根据式(3), (4), (5), (6), 则可求得这个网络的可靠性.

上述分析两级开关网络可靠性的方法, 也可推广到多级网络, 因为任一单输出端的 k

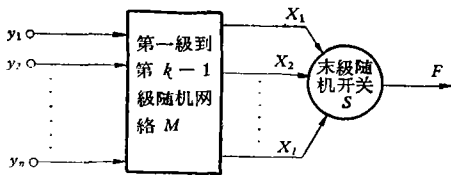


图 4 k 级随机开关网络

级网络都可分解为两部分: 即由第一级到第 $k-1$ 级所组成的网络 M 和第 k 级的随机开关 S (见图 4).

根据上述方法, 可以逐级求得每个开关的输出随机开关函数, 进而求得 $\mathbf{X}_1, \mathbf{X}_2, \dots, \mathbf{X}_l$. 这样, 就归结为求两级网络的可靠性问题.

对于具有 P 个输出端的多端网络, 可按以下步骤计算可靠性: 先任意地将各端加以编号, 再用上述方法求得 1 端的可靠性 $R(1)$ 以及各条件可靠性 $R_{1,2}(2), R_{1,2,3}(3), \dots, R_{1,2,\dots,p-1}(p)$, 其中 $R_{1,2,\dots,i}(j)$ 表示在 $1, 2, \dots, i$ 端的工作都为正常条件下 j 端的可靠性. 将这些可靠性相乘, 即得整个网络的可靠性. 在特殊情况下, 当各端的开关函数没有公用元件时, 网络的可靠性等于各端可靠性的乘积; 而在另一种极端情况下, 当 i 端的开关函数包括其他所有输出端的开关函数所用到的元件时, 网络的可靠性即等于 $R(i)$.

三、计算实例

设有一个三元组件的“或”门¹⁾(见图 5), 每个“或”门都由图 1 所示的二极管“或”门组成. 为简单起见, 假定图 1 中的电阻可靠性为 1, 并设每个二极管的短路失灵和断路失灵的概率都相同, 分别为 p_s, p_0 , 故二极管的可靠性为 $p = 1 - p_0 - p_s$.

现在, 我们来计算这个网络的可靠性.

由图 1 和“或”门的逻辑特性可知, 在上述假定条件下, 单个二极管“或”门的随机性矩阵为:

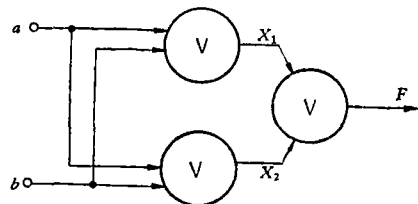


图 5 由三个“或”门组成的三元组件

1) 这种元件主要用来提高可靠性.

$$\mathbf{F}_V = \begin{vmatrix} a \vee b & a \wedge b & a & b & 0 \\ p_{01} & p_{02} & p_{03} & p_{04} & p_{05} \end{vmatrix},$$

其中:

$$p_{01} = (1 - p_s - p_0)^2, \quad p_{02} = p_s^2, \quad p_{03} = (p_0 + p_s) - (p_0 + p_s)^2 + p_0 p_s, \\ p_{04} = p_{03}, \quad p_{05} = p_0^2.$$

故可得到

$$\mathbf{X}_1 = \mathbf{X}_2 = \mathbf{F}_V,$$

以及

$$\mathbf{S} = \begin{vmatrix} \mathbf{X}_1 \vee \mathbf{X}_2 & \mathbf{X}_1 \wedge \mathbf{X}_2 & \mathbf{X}_1 & \mathbf{X}_2 & 0 \\ p_{01} & p_{02} & p_{03} & p_{04} & p_{05} \end{vmatrix}.$$

根据式(9),(10)和(11),可求得輸出端的随机開關函数为

$$\mathbf{F} = \begin{vmatrix} a \vee b & a \wedge b & a & b & 0 \\ p_1 & p_2 & p_3 & p_4 & p_5 \end{vmatrix},$$

其中:

$$p_1 = p_{01}(p_{01} + 2p_{01}p_{03} + 2p_{03}^2 + 2p_{03} + p_{01}p_{02}) = 1 - 8p_0^2 - 7p_s - 12p_0p_s + 14p_0^3 + \\ + 10p_s^3 + 34p_0^2p_s + 30p_0p_s^2 - 46p_0^2p_s^2 - 18p_0p_s^3 - 34p_0^3p_s - 3p_s^4 - 9p_0^4 + 24p_0^3p_s^2 + \\ + 16p_0^2p_s^3 - 2p_s^5 + 2p_0^5 + 14p_0^4p_s - 2p_0p_s^4 + p_s^6 - 5p_0^4p_s^2 - 4p_0^3p_s^3 + 2p_0p_s^5 - \\ - 2p_0^5p_s,$$

$$p_2 = p_{02}(p_{01}p_{02} + p_{01}p_{05} + 2p_{03} + 2p_{03}^2 + 4p_{02}p_{03} + p_{02}^2) = p_0^2 + p_s^2 + 6p_s p_0 - \\ - 4p_0^3 + 2p_s^3 - 4p_0^2p_s + 2p_0p_s^2 + 6p_0^2p_s^2 - 10p_0p_s^3 + 12p_0^3p_s + 6p_0^4 - 5p_s^4 - \\ - 12p_0^2p_s^2 + 2p_s^5 - 4p_0^5 - 12p_0^4p_s + 10p_0p_s^4 + p_s^6 + p_0^6 + 7p_0^4p_s^2 - 2p_0^2p_s^4 - 4p_0^3p_s^3 - \\ - 2p_0p_s^5 + 4p_0^5p_s,$$

$$p_3 = p_{03}(p_{01}p_{03} + 2p_{01}p_{02} + 2p_{01}p_{05} + 2p_{03} + p_{02}p_{03}) = 3p_0^2 + 3p_s^2 + 6p_0p_s - 6p_0^3 - \\ - 6p_s^3 - 16p_0^2p_s - 16p_0p_s^2 + 20p_0^2p_s^2 + 14p_0p_s^3 + 12p_0^3p_s + 2p_0^4 + 4p_s^4 + 2p_0^5 - \\ - 4p_0p_s^4 - 8p_0^2p_s^3 - 6p_0^3p_s^2 - p_0^6 - p_s^6 + p_0^2p_s^4 - p_0^4p_s^2 - 2p_0^5p_s,$$

$$p_4 = p_3,$$

$$p_5 = 1 - p_1 - p_2 - p_3 - p_4 = p_{05}(p_{01}p_{05} + 2p_{02} + 2p_{03} - p_{02}p_{05} + 1) = p_0^2 - p_0^4 + \\ + 2p_0^3 + 2p_0^2p_s - 2p_0^3p_s - 2p_0^4p_s - 2p_0^5 + p_0^6 + 2p_0^5p_s.$$

如果出現真值为 $\bar{a}\bar{b}$, $\bar{a}b$, $a\bar{b}$, ab 的概率分别为 r_0 , r_1 , r_2 和 r_3 , 則根据式(3), (4), (5), (6), 可求得这个三元組件的可靠性为:

$$R = 1 - [(r_1 + r_2)(p_2 + p_3) + (r_1 + r_2 + r_3)p_5]^{11}.$$

在特殊情况下, 当 $r_0 = r_1 = r_2 = r_3 = 0.25$ 时, 略去三次以上的各項, 則得

$$R = 1 - 2.75p_0^2 - 2p_s^2 - 6p_0p_s + 2p_s^3 + 3.5p_0^3 + 8.5p_0^2p_s + 7p_0p_s^2.$$

参 考 文 献

[1] Maitra, K. K., Stability of Logical Networks and Its Application to Improvement of Reliability,

1) 將 p_{02} , p_{03} , p_{05} 代替此式中的 p_2 , p_3 , p_5 , 則得单个“或”門的可靠性。与此式相比, 可以发现利用三元組件后可靠性將得到提高。

- Trans. IRE, CT-8* (1961), No. 3, 335—341.
- [2] José Miró, Reliability Analysis of Feedforward Logical Nets, Proc. 8th National Symposium on Reliability and Quality Control, 473—483.

RELIABILITY OF COMBINATIONAL SWITCHING NETWORKS

LIU WEI-CHANG

In this paper a method for analyzing the reliability of combinational switching networks is proposed. In the analysis, the reliability of the network elements, the logical configurations as well as the probability distributions of input variables are all considered.