

# 不可控和不可观的网络结构特征

戴国胜

(长江航运科学研究所)

## 摘 要

本文提出不建立状态方程, 仅凭观察找出网络中是否存在可约结构或零状结构, 就可准确判断出是否可控可观。主要论点用网络拓拓<sup>[1]</sup>法给出证明。

**关键词:** 可约割集, 可约回路, 零状态结构。

## 一、状态的线性相关与不可控和不可观

系统的特性与物理结构密切相关。在电网络中, 不可控和不可观的这种异常特性是网络中某种特殊结构的表现。以此为思路, 可探讨系统的物理结构分析法。C. T. Lin 1974年虽提出过结构可控性概念<sup>[2]</sup>, 但仍是讨论状态方程的结构, 与本文的物理结构分析法不同。

在零初始条件下, 若存在一组不全为零的常数  $K_i$ , 使得一组用复变量  $s$  表示的状态  $x_i(s)$  满足方程

$$\sum K_i x_i(s) = 0, \quad (1)$$

则这组状态是线性相关的。若某个  $x_i$  有

$$x_i(s) = 0, \quad (2)$$

即等于零的状态是线性相关状态的特例。如众所周知的:

**定理 1.** 网络不可控的充分必要条件是存在线性相关状态。

## 二、网络中的线性相关结构

图 1 是一般多端口电网络示意图。  $U_i$  表示输入, 可以是电压源或电流源;  $x_i$  表示状态, 取为全部电感电流和电容电压; 每个小方块表示一广义支路,  $y_p(s)$  是该支路中全部电压源短路电流源开路后的复导纳。约定: 每个  $y_p(s)$  的分子和分母多项式之间都是不可约分的。图中  $i, i'$  表示输入端口,  $i, i'$  表示输出端口,  $p, p'$  表示支路端口。

线性相关状态存在于线性相关结构之中, 网络中寻找线性相关结构比较容易。线性相关结构按式 (1) 和 (2) 可分为两大类。

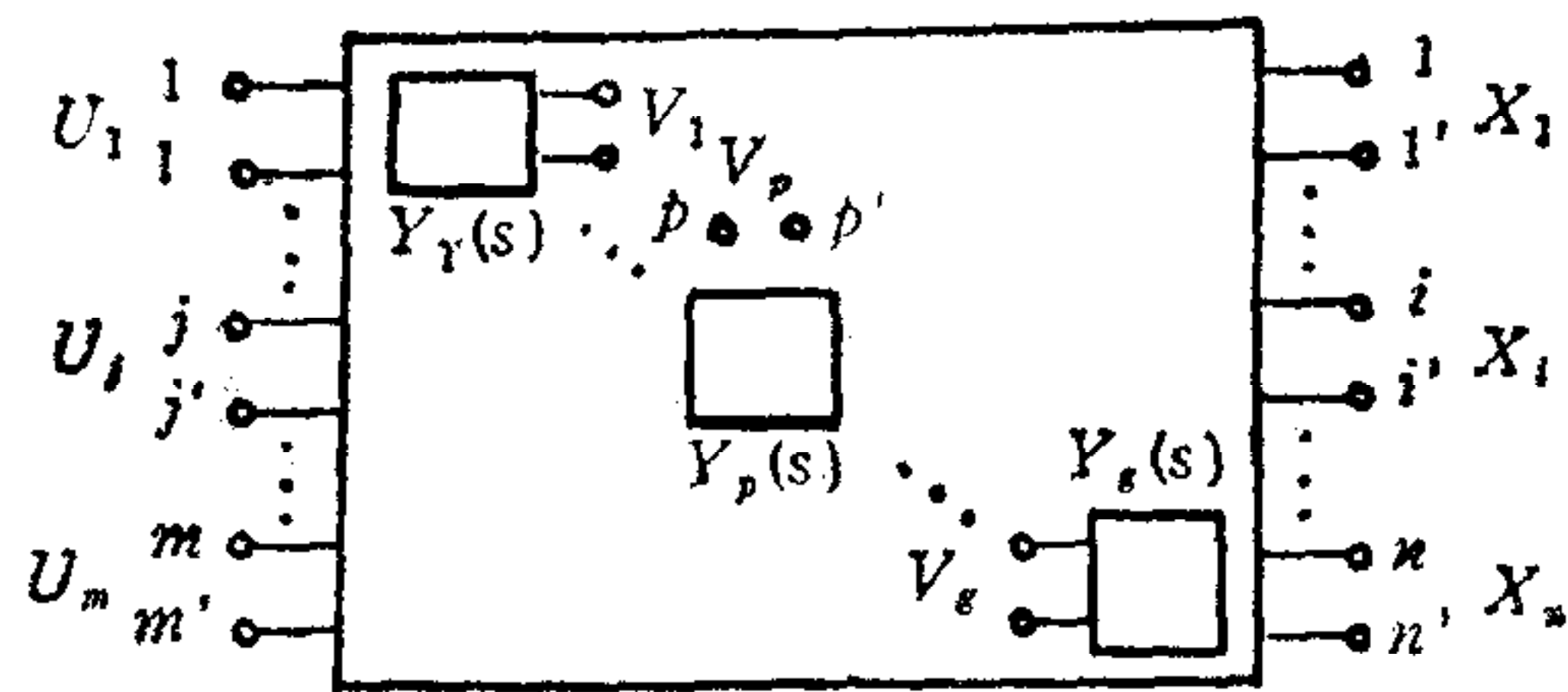


图1 一般多端口网络示意图

### 1. 可约结构

已为人们熟知<sup>[1,3]</sup>的纯电感割集和纯电容回路是典型的可约结构，它们之中恒可列出式(1)的线性相关方程。下面两种结构是未引起人们注意而又广泛存在着的割集和回路，本文主要讨论这类结构。

**定义 1.** 可约割集——支路复导纳的分子多项式之间有公因式的独立割集，如图 2 右边的等效网络中， $y_3$  和  $y_4$  的分子多项式之间有公因式  $s^2 + s + 1$ ，构成一可约割集。

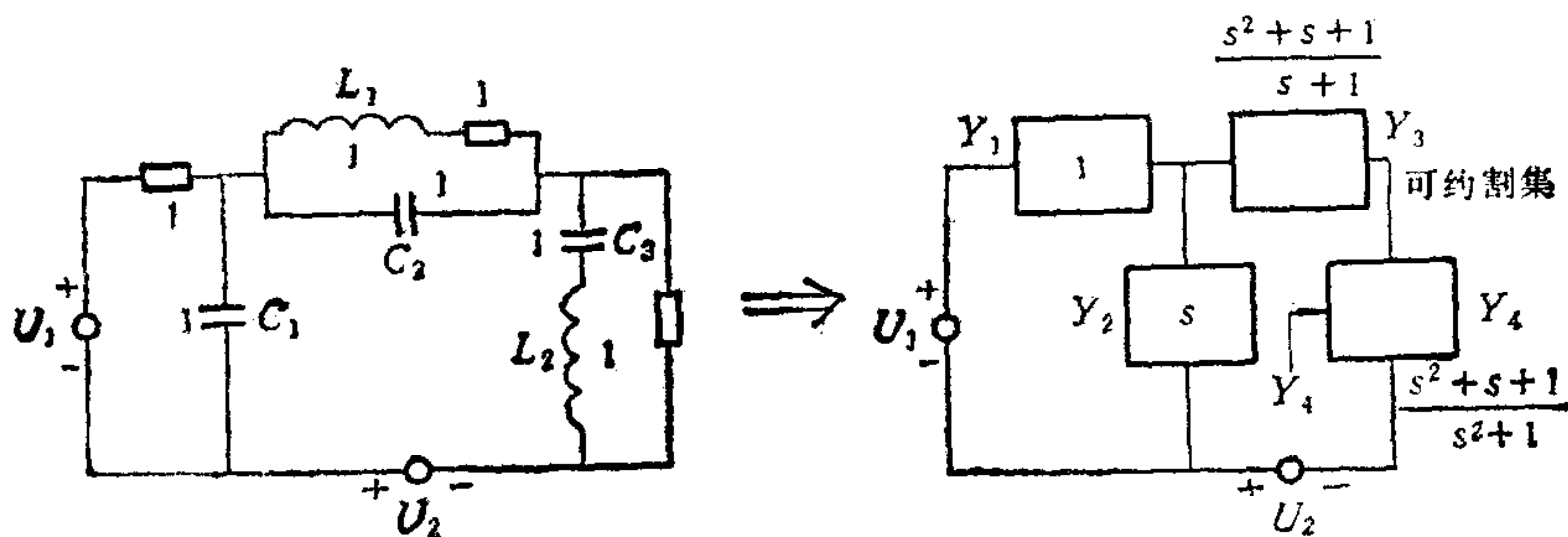


图2 可约割集示例

纯电容割集是可约割集的特例，公因式是  $s$ 。可约割集中各支路在结构上是对称的，各支路复导纳总可表示成

$$y_p(s) = \frac{R(s)e(s)}{\text{den}y_p(s)} \tag{3}$$

式中， $e(s)$  为公因式， $R(s)$  为余式； $\text{den}y_p(s)$  为导纳  $y_p(s)$  的分母多项式，den 为分母 denominator 的缩写。对偶地有可约回路定义(略)。

### 2. 零状态结构

平衡电桥是典型的零状态结构，它的桥臂电流等于零，可列式(2)的特殊线性相关方程。另一结构作如下定义：

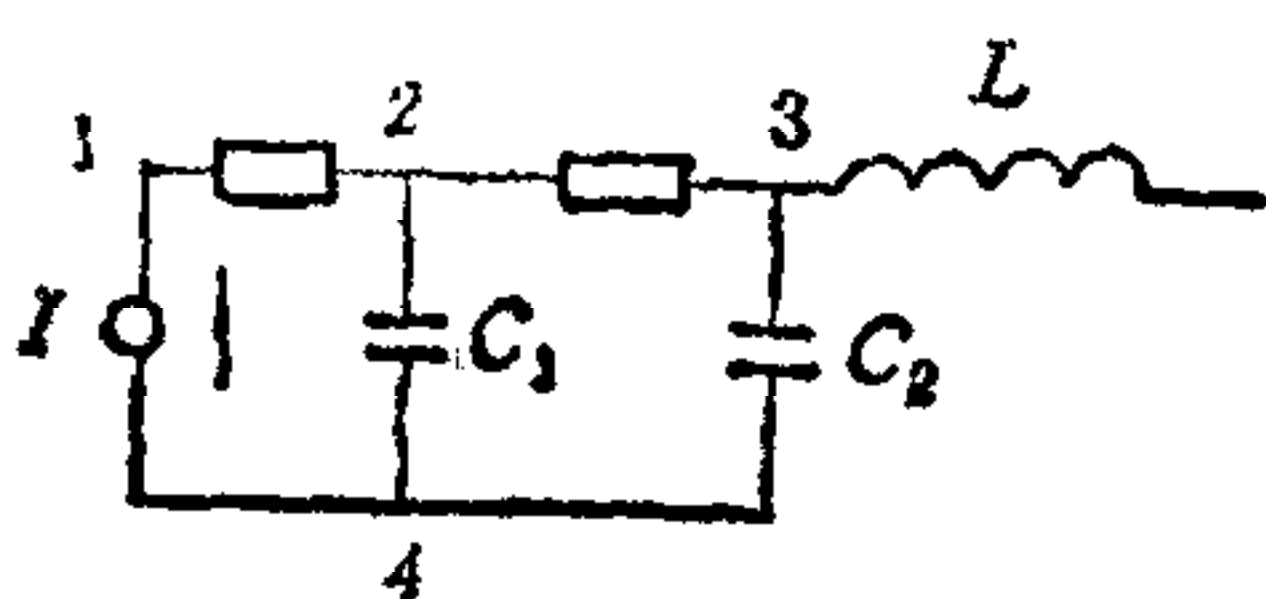


图3 可分网络示例

**定义 2.** 可分网络<sup>[1]</sup>中的无源部分，移去一个结点以后，网络成为两个不连通部分，其中不含电源的部分叫可分网络的无源部分。如图 3 的网络，移去节点 3 后成了两个不连通网络，电感  $L$  就是无源部分，其上无电流是零状态。

### 3. 线性相关状态的存在条件

(1) 与网络的拓扑结构有关；(2) 与元件值有关（除纯电感割集和回路、纯电容割集和回路以及可分网络的无源部分外）。当这两条件具备时，还与输入的位置及类型有关。下面说“分别从每个输入来看”是指逐个观察每个输入

时,把其余的电压源短路、电流源开路。

### 三、网络的线性相关结构与不可控不可观

**定理 2.** 网络不可控的充分必要条件是,分别从每个输入来看,都存在同一个可约结构或零状态结构。

**证明.** 只证可约割集,其它结构的证明略。

在图 1 的多端口网络中,任取一  $U_j(s)$  作输入,设它是电压源,在支路  $p$  中任取一储能元件的状态  $x_i$  作输出,则以  $U_j$  为输入  $V_p$  为中间变量的传递函数,有无源网络的拓扑公式<sup>[1]</sup>:

$$\frac{V_p(s)}{U_j(s)} = \frac{\text{num}(W_{ip,i'p'} - W_{ip',i'p}) \cdot \text{deny}_p}{\text{num}(W_{i,j'})} \quad (4)$$

式中  $\text{num}W_{i,j'}$  的拓扑意义是节点  $j$  和  $j'$  在两个不同部分的所有 2-树导纳乘积之和<sup>[1]</sup>;  $W_{ip,i'p'}$  为节点  $j$  和  $p$  在一个部分而  $j'$  和  $p'$  在另一个部分的所有 2-树导纳乘积之和;  $W_{ip',i'p}$  意义同样。它们都是关于  $s$  的有理分式,而整个网络的传递矩阵<sup>[3]</sup> 中每个元素的拓扑表达式为

$$\begin{aligned} \mathbf{G}(s) &= [g_{i,j}(s)], \\ g_{i,j}(s) &= \frac{V_p(s)}{U_j(s)} \cdot \frac{x_{i,j}(s)}{V_p(s)} \\ &= \frac{\text{num}(W_{ip,i'p'} - W_{ip',i'p}) \cdot \text{num}(W_{pi,p'i'} - W_{p'i',p'i})}{\text{num}(W_{i,j'})} \end{aligned} \quad (5)$$

根据基尔霍夫电流定律,割集中支路电流的代数和等于零。设某割集中有  $t$  个支路,则

$$\sum_{p=1}^t I_p = \sum_{p=1}^t V_p y_p = 0. \quad (6)$$

若该割集是一可约割集,将割集中  $t$  个支路的每个导纳代入式 (3) 有

$$\sum_{p=1}^t V_p \cdot \frac{R_p \cdot e}{\text{deny}_p} = 0, \quad (7)$$

若分别从每个输入来看,该可约割集都存在,即所有的  $U_j$  都是相等的。(7)式中每一项除以  $U_j$  后仍成立,即

$$\sum_{p=1}^t \frac{R_p \cdot e}{\text{deny}_p} \cdot \frac{V_p}{U_j} = 0. \quad (8)$$

将式 (4) 代入上式有

$$e \sum_{p=1}^t R_p \frac{\text{num}(W_{ip,i'p'} - W_{ip',i'p})}{\text{num}(W_{i,j'})} = 0. \quad (9)$$

由于可约割集中各支路的拓扑结构是对称的,各支路的 2-树导纳乘积之和 ( $W_{pi,p'i'} - W_{p'i',p'i}$ ) 都是相等的,于是下式成立:

$$e \sum_{p=1}^t R_p \frac{\text{num}(W_{ip,i'p'} - W_{ip',i'p}) \cdot \text{num}(W_{pi,p'i'} - W_{p'i',p'i})}{\text{num}(W_{i,j'})} = 0. \quad (10)$$

将式(5)代入上式有

$$e \sum_{p=1}^l R_p \frac{x_{i,j}(s)}{U_j(s)} = 0, \quad (j = 1, 2, \dots, m). \quad (11)$$

证得传递矩阵的每个元素都约去了相同因式,网络中有线性相关状态,由定理1知网络不可控,这就证明了充分条件,再证必要条件。

前面已经约定:每个支路导纳  $y_p$  的分子多项式与分母多项式之间是不可约分的,由2-树定义知  $\text{num}(W_{p_i,p'i'} - W_{p'i',p'i})$  中将无公因式  $e(s)$ 。若式(5)是可约分的,则公因式  $e(s)$  只能位于  $\text{num}(W_{i,j'})$  和  $\text{num}(W_{i_p,i'p'} - W_{i'p',i'p})$  之中。文献[1]指出  $W_{i_p,i'p'} - W_{i'p',i'p}$  中的每一项一定可在  $W_{i,j'}$  中找到。对所有的  $j$ ,即对每一个输入来说,要使  $\text{num}(W_{i_p,i'p'} - W_{i'p',i'p})$  与  $\text{num}(W_{i,j'})$  中都有相同公因式的唯一可能是,节点  $i$  和  $i'$  在两个不同部分的所有2-树中都有一根树支导纳的分子中有公因式  $e(s)$ 。由2-树的性质知,对所有的输入来说,这些树支在网络中构成了一可约割集。定理证毕。

定理2指出判断网络不可控的简便方法是:对于给定的网络,首先把全部电压源短路,全部电流源开路,看网络中是否有前面讨论的六种结构。如果有,就将输入逐个加入,再看对每一个输入是否都存在同一个这类结构。如果存在,网络就是不可控的,不可控状态就是该结构中的线性相关状态。对偶地有不可观测定理。

**定理3.**若网络中存在线性相关结构,且指定的输出不位于这类结构之中时,网络是不可观测的。线性相关结构中的状态是不可观状态。

不可控和不可观在结构上的共同点是都存在线性相关结构,不同点是不可控与输入的位置有关,而不可观与输出的位置有关。显然,当网络中不存在线性相关结构时是可控又可观的。

笔者承华中理工大学戴旦前副教授的热情帮助,谨致谢意。

## 参 考 文 献

- [1] 陈树柏等,网络图论及其应用,科学出版社(1982).
- [2] Lin. C. T., Structural Controllability, *IEEE Trans. Autom Contr.* **AC-19**(1974), 13,201—208.
- [3] 贝卡利著,陈大榕等译,网络分析与综合,人民教育出版社(1979).

## STRUCTURE CHARACTERISTICS OF NONCONTROLLABLE AND NONOBSERVABLE NETWORK

DAI GUOSHENG

(Changjiang Shipping Science Research Institute)

### ABSTRACT

This paper proposes a method to differentiate accurately the noncontrollability and nonobservability of a network only by observing if there exists reducible or zero-state structure in the network, which avoids the setting up of state equation. The main argument is proved by topological method.

**Key words** ——Reducible cutset; reducible loop; zero-state structure.