Vol.27 No.34 Dec. 2007 ©2007 Chin.Soc.for Elec.Eng.

文章编号: 0258-8013 (2007) 34-0026-07 中图分类号: TM 71 文献标识码: A 学科分类号: 470-40

基于电气耦合路径分析的割支路和 割节点辨识算法

段献忠,杨雄平,石东源

(华中科技大学电力安全与高效湖北省重点实验室,湖北省 武汉市 430074)

Algorithm for Identification of Cut Edges and Cut Vertices Based on Analysis of Electric Interaction Paths

DUAN Xian-zhong, YANG Xiong-ping, SHI Dong-yuan

(Electric Power Security and High Efficiency Lab, Huazhong University of Science and Technology, Wuhan 430074, Hubei Province, China)

ABSTRACT: The breaking of cut edges and cut vertices will lead disconnected sub-graphs in a connected power network. These edges and vertices may stand for the weak places or some optimization partition and dimensionality reduction strategies, which have vital significance for such network analysis as power flow, voltage stability and relay coordination, etc. Traditional identification of cut edges and cut vertices is always expressed into the observing the change of geometrical topology connectivity while removing some vertices or edges. Based on the analysis of equivalence network and electric interaction path, this paper presents a new physical topology analysis algorithm to identify cut edges and vertices, which introduces two simple equality criterions derived from the reduced Z-matrix elements. This novel algorithm adequately utilizes the physical topological properties concealed in the Z-matrix of power system. The improvement over existing graph-theoretical approaches is that this new algorithm has more direct-viewing, simplicity, specific and important physical significance, which can borrow ideas to insight and research the topology configuration in power network.

KEY WORDS: power system; cut edge and cut vertex; equivalence network; geometrical topology; physical topology; interaction path

摘要: 割支路和割节点的断开会导致网络产生分离子图, 这 种特殊的支路和节点往往代表了网络中的薄弱环节或某种 优化的分割降维策略, 因而在潮流、电压稳定、继电保护整 定等电力系统网络计算领域具有重要的意义。以往的割支路 和割节点辨识算法大多从几何拓扑的角度, 将其转化为局部 支路开断后的图的连通性判断。基于阻抗矩阵元素网络等值 后的节点电气耦合路径分析,提出一种识别割节点和割支路 的物理拓扑判断算法。该算法利用节点阻抗矩阵反映的物理 特性,引入了2个简单的数学等式判据。相对传统的图论拓 扑分析算法,文中提出的算法简单、直观,具有明确的物理 意义,对于理解和研究电力系统网络拓扑结构具有一定借鉴 意义。

关键词: 电力系统; 割支路和割节点; 等值网络; 几何拓扑; 物理拓扑; 耦合路径

0 引言

电力系统的静态和动态特性取决于其组成各 元件的联结方式及其参数。研究电力系统网络拓扑 结构对于电力系统具有重要意义:①电力系统中的 很多问题与网络拓扑结构具有密切关系,如链式狭 长电网结构与暂态稳定问题密切相关^[1];②网络拓 扑的结构特点可以为许多问题的处理和实际应用提 供便利,如无功电压的分层分区控制^[2];③网络拓 扑结构的特点研究可以有效提高电力系统问题分析 的效率,如电力系统可靠性评估中的拓扑分区^[3]、 继电保护整定计算中断点求取的网络预处理^[4-5]和 运行方式组合的拓扑变化分析^[6]。

根据图论理论,对于任意给定连通网络,若断 开网络中某条支路或某个节点(同时包括该节点直 接关联的支路),该网络变成两个或多个独立分离的 连通子图,则被断开的支路或节点称为割支路或割 节点^[7]。这种特殊连接方式的支路和节点往往代表 了系统的薄弱环节或某种优化的分割降维策略,因 此在潮流、电压稳定、继电保护整定等电力系统网络分析计算领域具有重要的意义^[8-10]。

以往的割支路和割节点辨识算法大多从几何 拓扑的角度,将其转化为局部支路开断后的图的连 通性判断。电网的连通性判断可以采用现有图论中 广泛被应用的两种拓扑结构辨识算法:基于支路树 搜索算法[11]和节点关联矩阵法[12]。其中树搜索算法 包括广度搜索算法和深度优先算法及其改进变形算 法,这类算法对于复杂多环网结构适应性较差。节 点关联矩阵法用矩阵描述网络的拓扑连接关系,通 过矩阵逻辑自乘分析节点之间的连通关系, 直观性 较好,但其运算时间随节点数的平方增长,当网络 规模较大时,其时间难以承受。割支路和割节点的 辨识也可以直接采用Tarian提出的一种搜索算 法[13]。该算法通过前向支路、后向支路及父节点、 子节点的区分来动态修改子节点所能追溯到的最早 祖先点序号,从而实现割节点的辨识和强连通分图 的求解。该算法具有较快的强连通分图求解速度。 另外, 文献[14]提出一种用于电网安全预警分析的 割支路辨识算法,该算法将构成回路的所有支路上 的节点合并,最后剩余的支路即可被确定为割支路。 文献[15]通过分析节点断开后网络邻接矩阵秩的变 化来辨识割节点,并将其用于基于传输分配系数的 电网等值计算算法。

上述算法都是从图的几何网络连接关系入手, 辨识图中存在的割支路和割节点。本文采用综合元 件参数和拓扑结构的网络数学模型——节点阻抗矩 阵,充分利用其矩阵元素反映电网节点间电气耦合 的综合体现这一特性,基于两点 Π型等值和三点等 值网络中节点电气耦合路径分析,提出一种辨识割 支路和割节点的新算法。算法仅根据两个简单的数 学等式判据,即可快速辨识电气物理耦合网络拓扑 中的割支路和割节点,并获得对应的网络分裂方式。 算法在方向保护整定计算断点求取中的应用证明了 本文算法和几何网络拓扑算法结果的一致性。相对 基于图论的拓扑分析算法,本文提出的算法简单直 观,蕴含明确的物理意义,对于理解和研究电力系 统网络拓扑结构、节点间的电气耦合关系等具有一 定的借鉴意义。

1 割支路和割节点

对于任意给定连通网络,若断开网络中某个割 节点或某条割支路,该网络变成2个或多个分离的 连通子图。两端节点均是割节点的支路为割支路。 根据图论理论,假设v是连通图G中的一个节点,则 如下陈述是等价的^[7]:①v是图G的一个割节点;② 存在与v不同的两个节点u和w,使v在每一条u-w道 路上;③存在一个将节点集V-{v}分成子集U和W的 划分,是对任何两点u∈U和w∈W,节点v在每一 条u-w道路上。

如图 1 所示的图 G, 支路 7 和节点 2、5、8 即 为割支路和割节点。断开支路 7 以及在节点 8 处分 裂,图 G 将变为 3 个分离的连通子图。



cut vertices and cut edges

割支路和割节点的断开将直接导致网络解列为 几个孤立子岛。在电力系统网络中,这种孤岛的出 现可能导致潮流计算时雅可比矩阵的奇异,潮流计 算无法进行。因此割支路和割节点的辨识对于电力 系统网络分析是必要的,尤其在电力系统静态安全 分析中的断线模拟及电力系统可靠性分析中,需要 避免这种类型的支路和节点断开或采取特殊的处 理^[16-17]。同时,割支路和割节点往往代表了破坏系 统安全稳定运行的最薄弱区域,由于线路故障等突 发原因造成的电力系统解列运行,使有功和无功功 率不平衡,可能导致电力系统失稳。因此割支路和 割节点的辨识在电力系统电压、暂态稳定等动态安 全预警、监控中也具有重要意义^[9,14,18]。

另外,割支路和割节点有时也代表了某种优化的分割降维策略^[15,19-20]。在复杂环网方向保护整定计算过程中,求解最小断点集(minimum break point set, MBPS)是保护配合计算的关键步骤。MBPS的求取是NP完全问题,其求解过程和结果的优劣直接与网络的规模和复杂程度相关。对于弱连通的配合关系图,对断开割节点或割支路后获得的各个连通子图分别求取MBPS和对整个配合关系图求取MBPS

可以获得相同的最终结果。根据割节点和割支路对 配合关系图进行网络拓扑预处理分析,对其进行简 化和分解,能够降低配合关系图的规模、有效提高 整体MBPS求取算法的效率^[5,10,20]。而基于某些优先 级原则选取断点的算法往往不能保证找到最小断点 集,其根本原因在于当出现优先级相同的多个待选 断点时,断点的选择具有随机性,这种随机选取的 断点将直接影响后续断点选择优先级的判断,从而 导致求取不到最小断点集。对配合关系图进行简化 和分解,可以大大减少断点优先级相同的概率,从 而最大程度上获得求取到最小或接近最小断点集的 可能性。

2 基于电气耦合路径分析的辨识判据

2.1 节点阻抗矩阵

电力系统的数学模型是对包括几何拓扑和元 件参数在内的电力系统网络的一种数学描述,节点 导纳矩阵和阻抗矩阵是其中应用最为广泛的两种数 学模型。节点导纳矩阵能直接反映系统网络拓扑结 构,节点阻抗矩阵则表征了网络节点之间的电气耦 合程度,其元素往往描述了节点之间的物理联系紧 密程度。

在物理意义上,节点阻抗矩阵表示了依次在各 个节点单独注入电流激励后的全网电压分布。对于 一个连通的电网,从任意一个节点单独注入的电流 将通过各种可能的电气耦合路径到达另外一个节 点,因此节点阻抗矩阵元素反映了在系统全局范围 内节点间所有电气耦合的综合体现。节点间的电气 物理耦合联系一般都建立在电气元件几何连接的基 础上,因此节点阻抗矩阵同样也蕴含了节点之间的 几何拓扑关系。与节点导纳矩阵所反映的邻接节点 间的局部拓扑连接关系不同的是,根据节点阻抗矩 阵局部元素,能够探知系统范围内节点之间的某些 拓扑连接特征。本文提出的割支路和割节点辨识算 法正是基于这一思想。

由于节点零序阻抗矩阵同时反映了互感支路 之间的耦合关系,使其与几何拓扑之间的对应关系 更为复杂,所以本文采用节点正序阻抗矩阵元素来 辨识割支路和割节点,下文中的阻抗矩阵均指正序 阻抗矩阵。另外,从割支路和割节点的判断分析可 知,是否计及电阻对判断结果没有影响,因此文中 采用的阻抗矩阵均为忽略电阻的实矩阵。

2.2 基于两点□型等值网络的割支路辨识判据

假设系统内的任意某条线路 L, 其两端母线为

p和q。为判断该线路是否为割支路,可以采用下述方法。

以母线*p*和*q*为保留节点,其余节点均为消去节 点,将整个系统等值到保留节点*p*和*q*。等值后的两 节点系统可以用一个 Π型等值网络模拟,如 图 2(a) 所示。其中, *X_{pq}、X_{pp}、X_{qq}*为等值网络中各等值支 路的电抗参数。



假设Π型等值网络的节点导纳矩阵和节点阻 抗矩阵用式(1)表示:

$$\begin{bmatrix} Y_{pp} & Y_{pq} \\ Y_{qp} & Y_{qq} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} Z_{pp} & Z_{pq} \\ Z_{qp} & Z_{qq} \end{bmatrix}^{-1}$$
(1)

根据节点阻抗矩阵的物理意义,保留节点相关 阻抗矩阵元素在等值前后保持不变,这是节点阻抗 矩阵相对导纳矩阵的另外一个突出优势。因此 Π型 等值网络的节点阻抗矩阵元素可直接由原网络节点 阻抗矩阵中节点*p*和*q*对应的矩阵元素构成。根据逆 矩阵之间的数学关系,Π型等值网络中节点*p*和*q*之 间的互导纳*Y_{na}可以表示为*

$$Y_{pq} = -Z_{pq} / (Z_{pp} Z_{qq} - Z_{pq} Z_{qp})$$
 (2)
进一步可以得到节点 $p \ , \ q$ 之间等值支路的电
抗参数 X_{pq} 为

$$X_{pq} = (Z_{pp} Z_{qq} - Z_{pq} Z_{qp}) / Z_{pq}$$
(3)

在物理意义上,节点p、q之间等值支路的电抗 参数X_{pq}定量描述了两节点之间等效电气耦合路径 的电气参数。假如根据串、并联关系将原网络中节 点p和q之间所有的电气物理耦合路径归并,归并后 得到的等效耦合路径的等值电抗即为X_{pa}。

当Π型等值网络中节点*p*和*q*之间的等值电抗 满足等式

$$X_{pq} = x_L \tag{4}$$

式中: x_L为线路L的正序电抗,表明线路L为节点p 和q之间唯一的电气耦合路径。当式(4)成立时,开 断线路L后,节点p、q将失去所有的电气耦合联系, 如图 2(b)所示。由于节点间的电气物理耦合联系一 般都建立在电气元件几何连接的基础上,式(4)的成 立同时也表明切除线路L后,原网络的几何拓扑也

29

将分割为两个互不连通的子网络。

因此,根据线路L两端母线对应的自阻抗及互 阻抗元素,基于式(5)即可快速判断线路L是否为割 支路。

$$(Z_{pp}Z_{qq} - Z_{pq}Z_{qp})/Z_{pq} = x_L$$
(5)

2.3 基于3节点等值网络的割节点辨识判据

假定 m 为系统中任意一个节点,为判断该母线 是否为割节点,同上节所述,仍可采用等值网络的 方法,只是需要将等值网络中保留节点的范围进一 步扩大。

设 L_1 和 L_2 为与节点m相连的任意 2 条线路, p和q分别为 2 条线路的另外一端母线。将整个系统等值到如图 3 所示的 3 节点等值网络,其中 X_{pq} 、 X_{mp} 、 X_{mq} 、 X_{pp} 、 X_{qq} 、 X_{mm} 分别表示等值网络中各等值支路的电抗参数。



Fig. 3 Three-node equivalence network diagram

3节点等值网络的节点导纳矩阵和阻抗矩阵为

$$\begin{bmatrix} Y_{pp} & Y_{pq} & Y_{pm} \\ Y_{qp} & Y_{qq} & Y_{qm} \\ Y_{mp} & Y_{mq} & Y_{mm} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} Z_{pp} & Z_{pq} & Z_{pm} \\ Z_{qp} & Z_{qq} & Z_{qm} \\ Z_{mp} & Z_{mq} & Z_{mm} \end{bmatrix}^{-1}$$
(6)

根据等值网络中节点 *p* 和 *q* 之间的互导纳,可 进一步求取 *p* 和 *q* 之间的等值电抗 *X*_m 为

$$X_{pq} = -\frac{1}{Y_{pq}} = d \left| \begin{vmatrix} Z_{qp} & Z_{qm} \\ Z_{mp} & Z_{mm} \end{vmatrix} \right|$$
(7)

式中: d 为式(6)右边3维阻抗矩阵对应行列式的值, 为

$$d = |\mathbf{Z}| = Z_{pp} Z_{qq} Z_{mm} + Z_{pq} Z_{qm} Z_{mp} + Z_{qp} Z_{qq} Z_{pm} - Z_{pm} Z_{pm} Z_{pm} - Z_{pm} Z_{pm}$$

在物理意义上,节点p和q之间等值支路的电抗 X_{pq}定量描述了2点之间不经过节点m的等效电气耦 合路径的电气参数。假如将原网络节点p和q之间不 包含经过节点m的所有其他电气物理耦合路径进行 归并,归并后得到的等效电气耦合路径的电抗参数 即为X_{pa}。

当3节点等值网络中节点p和q之间的等值电抗

趋近于无穷大时,即*X_{pq}→∞*,表明节点*p*和*q*之间不 存在不经过节点*m*的电气耦合路径,如图 3 所示, 此时可以断定从节点*p*到达节点*q*的物理耦合路径和 几何连通路径都必须要经过节点*m*。当式(9)成立时, 必定有*X_{pq}→∞*。因此,根据母线*m*及其直接相连接 的母线对应的自阻抗及互阻抗,基于式(9)即可快速 判断母线*m*是否为割节点,并同时得到割节点断开 后的网络分解方式:

$$Z_{qp}Z_{mm} - Z_{qm}Z_{mp} = 0 (9)$$

假设与节点 *m* 直接相连接的线路有 *k* 条。其具体的算法步骤: 依次取 *k* 条线路中的 2 条, 假定其另外一端的母线分别为 *p* 和 *q*,基于式(9)进行判断: ①当等式成立时,将节点 *p* 和 *q* 标记为不同的两组 连通子图节点; ②当等式不成立时,将节点 *p* 和 *q* 标记为相同的一组连通子图节点。

当 k 条线路两两判断完毕后,假定连通子图节 点的组数等于1时,表示节点 m 为非割节点;当连 通子图节点的组数大于1时,则节点 m 为割节点, 且通过各组的连通节点可以很快确定断开割节点 m 的网络分裂方式,即断开节点 m 后分解的各连通子 图包含节点为:①各组连通节点;②与各组连通节 点直接或间接连通的其他节点(连接分析时排除割 节点和割支路);③节点 m。

3 割节点判断的优化

3.1 判断优化的理论依据

在几何网络拓扑中,节点之间的连接关系具有 传递性,即假定从节点*i*有路径到达*k*,从节点*k*有 路径到达节点*j*,则从节点*i*必有路径到达节点*j*。 这种传递性是很多几何优化搜索算法的理论依 据^[14,21]。节点之间的电气物理耦合路径同样具有类 似的传递性,且这种传递性反映的节点间的连接关 系与其相应的几何网络拓扑中节点之间的连接关系 是一一对应的。

假如3个节点*p*、*q*、*t*与节点*m*直接相连接, 且节点间的阻抗矩阵元素满足式(10):

$$\begin{aligned} Z_{qp} Z_{mm} - Z_{qm} Z_{mp} \neq 0 \\ Z_{at} Z_{mm} - Z_{am} Z_{mt} \neq 0 \end{aligned} \tag{10}$$

则上述 2 个不等式的成立,表明节点 *p* 和 *q*之间、 节点 *t* 和 *q*之间都至少存在一条电气耦合路径,且 耦合路径不经过节点*m*。因此从节点 *p* 出发至少也 存在一条电气耦合路径,该路径经过节点*q*,然后 到达节点*t*,并且该路径不经过节点*m*。在节点*p*、 *t*、*m*3节点等值网络中,描述节点*p*、*t*之间不经 过节点*m*的电气耦合路径的电气参数*X_{pt}*必定不等 于0,此时必定有不等式(11)成立:

$$Z_{tp}Z_{mm} - Z_{tm}Z_{mp} \neq 0 \tag{11}$$

同理,当3节点间的阻抗矩阵元素满足式(12)时,必 有式(13)成立。此时,从节点p到达节点q和t的物 理耦合路径和几何连通路径都必须要经过节点m。

$$\begin{cases} Z_{qp}Z_{mm} - Z_{qm}Z_{mp} = 0\\ Z_{at}Z_{mm} - Z_{am}Z_{mt} \neq 0 \end{cases}$$
(12)

$$Z_{tp}Z_{mm} - Z_{tm}Z_{mp} = 0 (13)$$

3.2 判断优化的具体措施

上述电气物理耦合路径中存在的传递性,同样可以用来优化物理网络拓扑中的判断算法。在判断节点 m 是否为割节点及断开割节点后的网络分解方式过程中,假如式(10)或式(12)成立,则可以直接

0.031 262						
0.003 985	0.017 145					
0.005 098	0.012 014	0.015 369				
0.006 349	0.004 418	0.005 652	0.010 855			
0.006 693	0.004 658	0.005 959	0.007 421	0.007 823		
0.006 005	0.004 179	0.005 346	0.007 148	0.007 019	0.007 277	
0.006 355	0.004 423	0.005 658	0.007 287	0.007 429	0.007 146	0.033 601

考虑到浮点数运算时的舍入误差,割支路和割 节点的等式判据转变为不等式判据,即判断等式左 右两边差值的绝对值是否小于一个无穷小数*ε*。新的 不等式判据如下:

$$\left| (Z_{pp} Z_{qq} - Z_{pq} Z_{qp}) / Z_{pq} - x_L \right| < \varepsilon_1 \tag{14}$$

$$\left| Z_{qp} Z_{mm} - Z_{qm} Z_{mp} \right| < \varepsilon_2 \tag{15}$$

式(14)左边为阻抗元素的差值,而式(15)左边为 阻抗元素的乘积差值,因此2式中右边的无穷小值 采用了不同的数量级(本文取 $\varepsilon_1 = 10^{-4}, \varepsilon_2 = 10^{-8}$)。



确定节点 *p、t* 是否属于同一组连通子图节点,而不 必对节点 *p、t* 之间的电气耦合路径进行判断。应用 该优化措施,能够有效减少节点两两之间的判断次 数,加速割节点的判断过程。

4 算例

由于继电保护整定计算往往需要进行计及方式 变化的大批量故障计算。为了获取更为快速的计算 速度,整定计算一般采用基于阻抗矩阵的故障计算 模型,形成阻抗矩阵是其计算的基础。因此上述判 断割支路和割节点的算法可以方便地应用到方向保 护整定计算断点的求取算法中。

图 4 表示一个简单电力系统的正序参数网络。 其中*L*₁~*L*₁₁为线路, G₁~G₄为等值电源支路, 图中的 数值为各支路的正序电抗值(标幺值)。该系统的正 序阻抗矩阵如下(表示为一下三角矩阵, 其中 1~7 行、列分别对应母线B₁~B₇):

0.010	855										
0.007	421	0.	007	823							
0.007	148	0.	007	019	0.00)7 277	7				
0.007	287	0.	007	429	0.00)7 146	5 0	.033	601		
i)		为简	前单词	起见,	表 1	仅列	出了	7线路	L_3	L_8 和	L ₉ 对
Ē	应的	割支	こ路	判据。	表 2	列出	了母	线B ₃ 、	B ₅	和B7	对应
勺	的割	市点	到	据。由	于割	支路两	∫端⁺	市点必	定り	り割す	卢点,
	因此	:被判	断]	为割す	と路的	两端	うし しんしん しんしん しんしん しんしん しんしん しんしん しんしん し	并不能	青要	进行	是否
	×1 ×4			1. 1.1	,					-	

因此被判断为割支路的两端节点并不需要进行是否 为割节点的判断(如图4所示系统中的母线B₃和B₅)。 为了证明判据的正确性,表2列出了母线B₃和B₅的 相关判据。

根据算法提出的判据,可以确定图4所示系统 中的L₈为割支路,B₃、B₅为割节点,最后分解得到 的连通子图为{{B₂,B₃},{B₄,B₅,B₆,B₇},{B₁,B₅}}。对 各个分解后的强连通子图分别求取断点和对整个图 求取断点可以获得完全相同的最终结果。另外,算 法在大型省、区域电网整定计算软件及其实际系统 中也得到了验证。结果表明,采用本文算法的拓扑 分析结果同基于图论的几何拓扑分析结果一致,算 法实现简单、计算速度快。

值得指出的是,本文所采用的辨识算法是基于 浮点数判断,需要考虑某些特殊的电网结构。假设 线路 L 两端节点为 p 和 q,除去线路 L,节点 p 和 q 之间仅由三绕组变压器(尤其是自耦变压器)等值电路的中压支路或未合并节点间的虚拟支路等无穷小电抗支路直接连接,或者其间连接的多个元件根据串、并联关系归并后的等效支路相当于一个无穷小电抗支路,这种薄弱的电气耦合联系可能会导致割支路判断错误。针对类似前者的电网拓扑结构,可以通过在式(5)或式(9)成立时,追加判断2节点之间是否直接连接有无穷小电抗支路,从而有效避免误判;而后者出现的拓扑结构在实际电网中则较为少见。

表 1 割支路的判断 Tab. 1 Judgment of cut edges

支路	判据表达式	计算结果	是否割支路
L_3	$\frac{ Z_{66}Z_{44}}{ Z_{64}} - Z_{64} - X_{L_3} $	0.003 237	否
L_8	$\frac{Z_{55}Z_{33}}{Z_{53}} - Z_{53} - x_{L_8}$	2.5×10 ⁻⁶	是
L_9	$\frac{ Z_{77}Z_{55} }{ Z_{75} } - Z_{75} - X_{L_9} $	0.023 696	否

表 2 割节点的判断 Tab. 2 Judgment of cut vertices

母线	母线对	判据表达式	计算结果	是否割节点
B ₃	$B_2 - B_5$	$Z_{52}Z_{33} - Z_{53}Z_{32}$	2.64×10 ⁻⁹	是
B 5	$B_3 - B_1$	$ Z_{31}Z_{55} - Z_{53}Z_{51} $	1.93×10 ⁻⁹	
	$B_3 - B_4$	$Z_{43}Z_{55} - Z_{54}Z_{53}$	6.14×10^{-9}	
	$B_1 - B_4$	$ Z_{41}Z_{55} - Z_{54}Z_{51} $	5.26×10^{-10}	是
	B_4 — B_7	$ Z_{74}Z_{55} - Z_{75}Z_{54} $	1.88×10^{-6}	
	$B_4 - B_6$	$\left Z_{64}Z_{55} - Z_{65}Z_{54}\right $	3.83×10 ⁻⁶	
B ₇	$B_5 - B_6$	$Z_{65}Z_{77} - Z_{76}Z_{75}$	1.83×10^{-4}	否

另外,在辨识算法计算时间上,基于广度和深 度优先改进搜索的连通性判断辨识算法的时间复杂 性为O(N(N+E))(其中,N和E分别为网络的节点 数目和边数目),基于Tarjan割点辨识算法的时间复 杂性为O(N+E)。而本文算法充分利用了节点阻抗 矩阵元素能反映在系统全局范围内节点间所有电气 耦合的综合体现这一特性,无需全网搜索,仅根据 局部元素即可快速实现割点或割支路辨识,且其计 算时间与系统规模无关。但如果考虑节点阻抗矩阵 形成的时间,则本文的算法无时间优势可言。本文 算法的价值体现更多的在于其蕴含的物理含义以及 其在电网拓扑结构分析中的尝试和探索。

5 结论

提出了一种利用电力系统物理网络拓扑分析其 几何网络拓扑结构特点的新思路。基于节点阻抗矩 阵元素能够反映在系统全局范围内节点间所有电气 耦合的综合体现这一特性,利用其蕴含的物理网络 拓扑连接关系,实现了一种辨识割支路和割节点的 物理拓扑分析算法。算法根据局部节点及其阻抗矩 阵元素构成的等值网络及其电气参数,建立了2个 简单的数学等式判据,不必进行类似几何网络拓扑 分析算法中的全局搜索。同时,基于节点之间电气 耦合路径存在的传递性,进一步优化和加速了割节 点的判断过程。算例证明了几何网络拓扑结构和电 气物理耦合拓扑关系的一致性。

相对基于图论的拓扑分析算法,本文算法具有 明确的物理含义,对于分析线路在环网电气耦合中 的比重、理解和研究电力系统网络的几何拓扑和电 气耦合之间的联系具有一定的借鉴价值。

参考文献

- 栾军,张智刚,寇惠珍,等.提高 500kV 电网输电能力的技术研 究[J]. 电网技术,2005,29(19):15-17.
 Luan Jun, Zhang Zhigang, Kou Huizhen, et al. A study on improving transmission ability of 500 kV power network[J]. Power System Technology, 2005, 29(19): 15-17(in Chinese).
- [2] 张勇军,任震.无功电压动态控制的分布式协同优化[J].中国电机工程学报,2004,24(4):34-38.
 Zhang Yongjun, Ren Zhen. Distributed cooperation optimization for reactive power voltage dynamic control[J]. Proceedings of the CSEE, 2004, 24(4): 34-38(in Chinese).
- [3] 谢莹华,王成山.基于馈线分区的中压配电系统可靠性评估[J].中国电机工程学报,2004,24(5):35-39.
 Xie Yinghua, Wang Chengshan. Reliability evaluation of medium voltage destitution system based on feeder partition method [J]. Proceedings of the CSEE, 2004, 24(5):35-39(in Chinese).
- [4] 陈允平,周泽昕,李强.继电保护定值计算机计算中的图论新算法[J].电网技术,1995,19(4):31-37.
 Chen Yunping, Zhou Zexin, Li Qiang. The new graph algorithm for computer-aided design of protection system coordination[J]. Power System Technology, 1995, 19(4): 31-37(in Chinese).
- [5] 李银红,段献忠.继电保护整定计算中形成简单回路的方法[J].中国电机工程学报,2003,23(2):21-25.
 Li Yinhong, Duan Xianzhong. Study on simple loop formation method in relay coordination[J]. Proceedings of the CSEE, 2003, 23(2):21-25(in Chinese).
- [6] 曹国臣,蔡国伟,王海军.继电保护整定计算方法存在的问题与 解决对策[J].中国电机工程学报,2003,23(10):51-56.
 Cao Guochen, Cai Guowei, Wang Haijun. Problems and solutions in relay setting and coordination[J]. Proceedings of the CSEE, 2003, 23(10):51-56(in Chinese).
- [7] 王朝瑞. 图论[M]. 北京: 人民教育出版社, 1981.
- [8] Goderya F, Metwally A A, Mansour O. Fast detection and identification islands in power networks[J]. IEEE Trans on Power Apparatus and System, 1980, 99(1): 217-221.
- [9] Lagonotte P, SabonnadiGre J C, LCost J Y. Structural analysis of the electrical system application to secondary voltage control in

France[J]. IEEE Transactions on Power Systems, 1989, 4(2): 479-486.

- [10] Madani S M, Rijanto H. A new application of graph theory for coordination of protective relays[J]. IEEE Power Engineering Review, 1998, 6(18): 43-45.
- [11] 陈惠开[美]. 应用图论-图与电网络[M]. 北京: 人民邮电出版社, 1990.
- [12] 王湘中,黎晓兰.基于关联矩阵的电网拓扑辨识[J].电网技术, 2001, 25(2): 10-16.
 Wang Xiangzhong, Li Xiaolan. Topology identification of power system based on incidence matrix [J]. Power System Technology, 2001, 25(2): 10-16(in Chinese).
- [13] Tarjan R. Depth-first search and linear graph algorithms[J]. S IAM J. Compute, 1972, 1(2): 146-160.
- [14] Tsai Men Shen. Development of islanding early warning mechanism for power systems[C]. Power Engineering Society Summer Meeting, Settle, USA, 2000.
- [15] Xu Cheng, Overbye T J. PTDF-based power system equivalents
 [J]. IEEE Transactions on Power Systems, 2005, 20(4): 1868-1876.
- [16] Bertran M, Corbella X. On the validiation and analysis of a new method for power network connectivity determination[J]. IEEE Trans on Power Apparatus and System, 1982, 101(2): 316-324.
- [17] Montagna M, Granelli G P. Detection of jacobian singularity and network islanding in power flow computations[J]. IEE Proceedings-C, 1995, 142(6): 589-594.
- [18] Jang Sung II, Kim Kwang Ho. An islanding detection method for

distributed generations using voltage unbalance and total harmonic distortion of current [J]. IEEE Transaction on Power Delivery, 2004, 19(2): 745-752.

- [19] Chan K W, Dunn R W, Daniels A R. Efficient heuristic partitioning algorithm for parallel processing of large power systems network equations[J]. IEE Proc. -Gener. Trans. Distrib, 1995, 142(6): 625-630.
- [20] Madani S M, Rijanto H. Protection co-ordination: determination of the break set[J]. IEE Proc. -Gener. Trans. Distrib. 1998, 145(6): 717-721.
- [21] Ravindra K, Ahuja T Magnati, Orlin J B. Network flows theory, algorithms and applications[M]. New Jersey : Prentice-Hall international, Inc., 1993.

收稿日期: 2007-04-17。 作者简介:

段献忠(1966—),男,教授,博士生导师,目前从事电力系统分析 计算、调度及变电站自动化等方面的研究工作,xzduan@263.net;

杨雄平(1978一),男,博士研究生,从事电力系统网络拓扑分析及继电保护整定计算理论研究;

石东源(1974—),男,博士,研究方向为电力系统二次系统自动化、 电力系统软件技术等。

(编辑 王剑乔)