

基于 Petri 网的电力系统监控数据多点校核方法

张丹¹, 余维²

(1. 中国地震局地球物理勘探中心, 郑州 450002; 2. 郑州大学 软件技术学院, 郑州 450003)

摘要: 由于人为误操作和数据库系统异步因素, 电力系统监控数据存在错误风险, 需要对监控数据进行多点校核来保障其一致性和正确性, 可靠的监控数据保证电力系统的安全运转; 然而多点校核业务流复杂且对数据精度要求高, 目前的人工校核方法不仅成本高, 且精度和效率低, 不能保证整个监控数据的实时校核工作; 为自动化监控数据多点校核过程, 需要对整个业务流建模, 针对该问题, 提出一种基于 Petri 网的监控数据多点校核动态建模方法; 首先将监控系统的校核业务背景形式化 Petri 网中的具有不同约束的节点; 然后使用工作流 Petri 方法对校核的业务流程进行形式化定义, 并将该业务流程用 Petri 网建模成为网状模型; 最后, 针对该模型提出一种化简技术对其进行化简, 并证实该化简方法的有效性和该模型能拟合监控数据多点校核的整个流程。

关键词: 电力系统; 监控数据; 工作流; Petri 网; 形式化验证

Multipoint Verification about Monitoring Data of Power System Based on Petri Net

Zhang Dan¹, She Wei²

(1. Geophysical Exploration Center, China Earthquake Administration, Zhengzhou 450002, China;

2. School of Software Technology, Zhengzhou University, Zhengzhou 450003, China)

Abstract: due to manual misuse and database asynchronously, monitoring data of power system are usually inconsistent among databases, resulting that we have to ensure them consistent and accurate by the method of multipoint verification. Thus, the method is so complex that the high cost only gets the low accuracy by manual verification. The best method verifying monitoring data is automation by the computer modeling and program. To model the process of multipoint verification about monitoring data of power system, we propose a method based on Petri net that can formalize the whole business process and is transformed into computer program easily. Firstly, we map the background of verification process into the tokens and places, being constrained by different conditions, in Petri net. Secondly, we use work flow Petri method to define the verification process expressed into a net model finally. And last, we simplify the model and test the simplification method is effective.

Keywords: power system; monitoring data; workflow; Petri net; formal verification

0 引言

电力系统行业随着电网规模的不断扩大和综合自动化的广泛应用, 对其后台监控系统提出了很高的要求。因此, 后台监控系统中存储的监控数据、电网规模和设备信息显得尤为重要。变电站监控系统在现场调试和维护过程中往往由于数据库更改或者误操作而引起信息不一致, 人工方法又难以准确地进行验证, 导致原有的已经校对测点信息无法匹配; 另外, 由于在线修改数据库的同步方式不一致, 导致了与主机数据库的数据存在版本差异。因此, 如果没有专门的工具和手段对修改后的数据库与原备份数据库进行校核和比对, 将存在重大安全隐患。

电力系统的监控数据日常维护和调试业务流程非常复杂,

并且对数据的准确性要求极高, 因此, 迫切需要一种支持该复杂业务流程的建模分析方法。Petri 网作为一种强大的系统建模分析工具, 可以完全从过程角度出发为各领域复杂系统提供建模与分析方法。它严格兼顾图形语言和语义两个方面, 是一种基于状态的建模方法。

本文针对电力系统监控数据多点校核中存在的的多点校核问题提出一种基于 Petri 网的多点校核方法。该方法主要有以下 3 个贡献点: 1) 将电力系统监控数据多点校核系统(简称校核系统)的业务流程(如角色和事物处理)形式化为 Petri 网模型中的两大类型的节点, 并进一步细化不同角色和事物处理逻辑为具有相同大类约束和各自特点约束的节点; 2) 通过工作流网模型对校核系统建模, 提出了在校核系统业务基础上的工作流建模方法, 构建了校核业务系统工作流的形式化模型。3) 基于该模型, 提出一种简化方法, 对该复杂 Petri 模型进行化简, 并对该化简的模型进行分析和验证^[1-3], 从而证明了该模型的正确性和合理性。

1 Petri 网及工作流网的定义

Petri^[4-5]网的定义如下:

定义 1: 一个三元组 $N = (P, T; F)$ 是 Petri 网, 当且仅当:

$$1) P \cup T \neq \emptyset;$$

收稿日期:2015-10-09; 修回日期:2015-11-09。

基金项目:国家自然科学基金(U1204610);河南省基础与前沿技术研究计划项目(152300410047);中国地震局地球物理勘探中心青年基金项目(YFGEC2014004)。

作者简介:张丹(1986-),女,河南安阳人,硕士,助理工程师,主要从事智能系统建模、数据库工作方向的研究。

余维(1977-),男,湖南常德人,博士,副教授,硕士生导师,主要从事 Petri 网理论,复杂系统建模方向的研究。

- 2) $P \cap T = \emptyset$;
- 3) $F \subseteq (P \times T) \cup (T \times P)$;
- 4) $dom(F) \cup cod(F) = P \cup T$.

其中, 1) 式中指出了 P 和 T 是两个互不相交的集合 (一般情况下假定为有限集), 它们构成 Petri 网的基本元素, P 的元素被称为是库所, T 的元素被称为是变迁。3) 式中的 F 表示该网 N 的流关系, F 中的元素被称为是弧, 由库所指向变迁的弧被称为输入弧, 由变迁指向库所的弧被称为输出弧。4) 式中的 $dom(F)$ 和 $cod(F)$ 分别为 F 的定义域和值域, 同时也表示了网中不存在孤立的节点。

Petri 网可以被图形化, 因此, 当一个网用图形表示的时候, 通常用一个小圆圈表示库所, 用一个小矩形框 (里面填充黑色) 表示变迁, 用带箭头的有向边来表示弧 (输入弧或输出弧)。

定义 2: 设 $N = (P, T; F)$ 是一个网, 对 $x \in P \cup T$, 记 $x = \{y | y \in P \cup T \wedge (y, x) \in F\}$ 称为 x 的前集; $x' = \{y | y \in P \cup T \wedge (x, y) \in F\}$ 称为 x 的后集; $x \cup x'$ 为元素 x 的外延。

工作流就是一系列相互衔接、自动进行的业务活动或任务, 它可以被图形化的描述。而 Petri 网既有严格的数学表述方式, 也有直观的图形表达方式, 既有丰富的系统描述手段和系统行为分析技术, 又为计算机科学提供坚实的概念基础。加之研究领域趋向认为 Petri 网是所有流程定义语言之母, 因此在 Petri 网的基础上, 针对工作流的特点对其作了限制, 产生了工作流 Petri 网, 它能清晰地描述工作流状态的变化。(工作流网的图形表述) 在建模时变迁代表工作流中的任务, 库所代表工作流中任务执行的条件。

定义 3: Petri 网 $N = (P, T; F)$ 是一个工作流网 WF_net 的充分必要条件是^[6]:

- 1) $\exists i \in P$, 使得 $\cdot i = \emptyset$, 这里的库所 i 被称为起始库所;
- 2) $\exists o \in P$, 使 $o' = \emptyset$, 这里的库所 o 被称为终止库所;
- 3) $\forall x \in P \cup T$ 都位于从 i 到 o 的一条路径上。

在上述 3 个充分必要条件中, 条件 1) 和 2) 表示了一个工作流有始有终, 从而限制了工作流网有且仅有一个起始库所和一个终止库所, 一个工作过程的开始都是从起始库所开始, 而一个工作过程的结束也都是在终止库所结束; 条件 3) 表示了工作流网中没有孤立的状态和条件, 在图形表示上, 工作流网中不存在单独出来的库所或变迁, 网中所有的库所和变迁都处在起始库所到终止库所的一条有向路径上。

2 数据多点校核业务工作流网建模

2.1 业务流映射与系统建模

对电力系统监控数据多点校核系统来说, 处理的业务流程有以下两个方面:

1) 给定某一时间点的数据库备份文件和另外某一个时间点 (该时间点有可能在该备份文件的时间点之前, 也有可能在该备份文件的时间点之后), 完成到给定时间点的数据库的回滚或恢复;

2) 给定两个不同时间点的数据库备份文件, 找出该段时间上数据库中呈现的不同点。

鉴于以上两项任务, 表 1 显示了一般的业务流程与工作流网的映射关系, 可以利用这种映射关系来刻画校核系统业务

流程。

基于表 1 的映射关系, 通过定义库所、变迁节点及其关联关系, 模型可以有效地描述该流程中的业务环节, 并反映它们之间的时序关系。如图 1 所示的工作流网模型就是一个具体的校核系统业务流程的 Petri 网模型。该模型主要描述了用户在数据校核过程中所涉及的信息处理、交互及文件操作等。在该模型中, 有两个 $V1$ 表示同一个角色, 也就是说, 后一个 $V1$ 是前一个 $V1$ 的副本, 两个是完全相同的。

表 1 一般业务流程与工作流网的映射关系

业务流程	工作流网建模
角色	库所
事务处理	变迁
角色之间通过事务处理交互	库所 \rightarrow 变迁 \rightarrow 库所

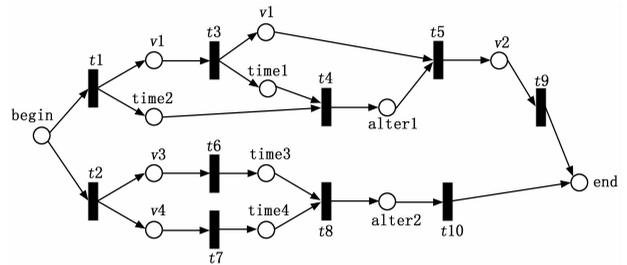


图 1 数据校核的工作流 Petri 网模型

该模型中的库所节点具体的对应关系如表 2 所示。

表 2 库所节点映射关系

业务流程中的角色	工作流网库所	业务流程中的角色	工作流网库所
工作流网起始库所	begin	工作流网终止库所	end
某一时刻的数据库备份文件	V1, V2, V3, V4	修改记录集合	alter1, alter2
时间点	time1, time2, time3, time4		

表 3 则给出了工作流模型中的变迁节点具体的对应关系。

2.2 模型的化简

图 1 模型较为复杂不适合对其进行计算机编程^[1], 因此需要对该工作流模型进行相应的化简, 来验证该模型的合理性, 以显示对任何工作流实例, 在没有异常情况下, 处理过程都能够终止。

表 3 变迁节点映射关系

事务处理	工作流网变迁	事务处理	工作流网变迁
执行第(1)项工作	t1	执行第(2)项工作	t2
提取时间点	t3, t6, t7	查找某段时间数据库更改记录操作	t4, t8
执行数据库恢复操作	t5	工作流网结束变迁	t9, t10

下面先给出工作流网的合理性定义:

定义 4 (合理性): 一个工作流网 $WF_net = (P, T; F)$ 是合理的, 当且仅当^[6]:

1) 对于每一个状态 i 可达的状态 M , 存在一个实施序列, 使得状态 M 可达状态 o , 可以形式化的表示为:

$$\forall M(i \xrightarrow{*} M) \Rightarrow (M \xrightarrow{*} o);$$

2) 状态 o 是从状态 i 可达的唯一最终状态, 而且结束时其中至少会有一个标记, 可以形式化的表示为:

$$\forall M(i \xrightarrow{*} M \wedge M \geq o) \Rightarrow (M = o);$$

3) 在 (N, i) 中不存在死变迁, 可以形式化的表示为:

$$\forall t \in T \exists M, M', i \xrightarrow{*} M \xrightarrow{t} M'.$$

该条件有效地将合理性问题转化为了对 Petri 网动态性质的分析和验证^[2]。但性质判定方法可能会受到状态空间爆炸的约束, 因此在文献 [7] 中研究了基于结构的分析方法, 如果一个自由选择扩展 workflow 网基于这些规则能将其化简为只包含一个库所和一个变迁的闭环网, 则该 workflow 网是满足合理性的。因此本文基于化简技术对图 1 workflow 网进行分析, 并使用若干保持合理性的化简规则, 即可得到等价于原模型的化简模型, 并最终验证。

在文献 [1] 提供的化简规则基础上, 扩充一条化简规则 (f) (如图 2 所示):

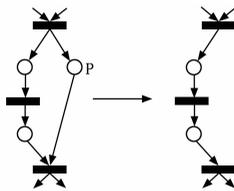


图 2 化简规则 f

在该图所示的网中包含一个非负线性相关的库所 P , 如果该网中去掉该库所 P , 在关系上去掉与 P 相关的弧, 这个网仍然是连通的, 因此, 可以化简掉库所 P 。

针对图 1 所示的 workflow 网模型, 利用文献 [3] 提供的化简规则, 很容易验证 workflow 网的合理性, 化简步骤如下:

鉴于以上的化简规则, workflow 网 WF_net 的化简过程如下:

步骤 1: 两次应用化简规则 (b), 化简掉符合该条规则所述的库所 $V2$ 和 $alter2$, 合并变迁 $t5$ 和 $t9$ 为 $T1$, 合并变迁 $t8$ 和 $t10$ 为 $T2$, 得到化简后的 workflow 网 WF_net1, 如图 3 所示。

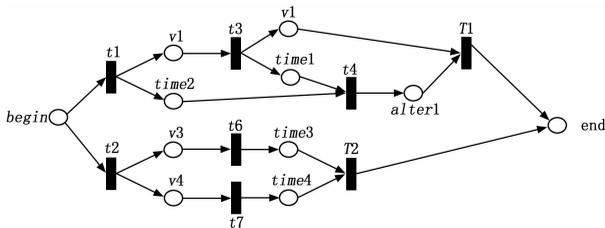


图 3 WF_net1

步骤 2: 两次应用化简规则 (a), 化简掉符合条件的变迁 $t6$ 和 $t7$, 合并库所 $V3$ 和 $time3$ 为 $P1$, 合并库所 $V4$ 和 $time4$ 为 $P2$, 得到化简后的 workflow 网 WF_net2, 如图 4 所示。

步骤 3: 应用化简规则 (f), 化简掉库所 $V1$ 和 $time2$ 以及与其相关联的弧, 得到化简后的 workflow 网 WF_net3, 如图 5 所示。

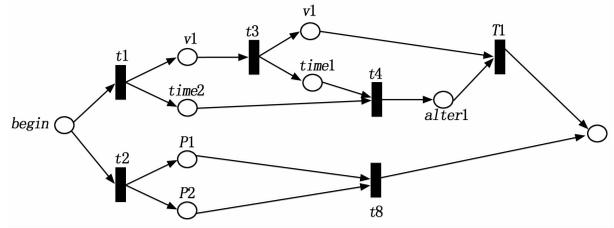


图 4 WF_net2

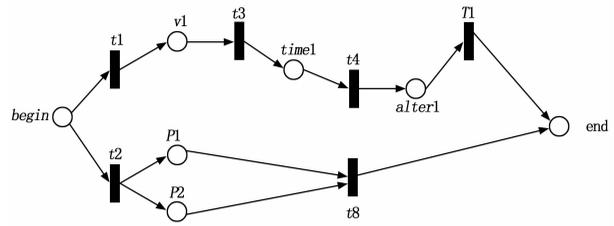


图 5 WF_net3

步骤 4: 应用化简规则 (c), 合并库所 $P1$ 和 $P2$ 为 $P3$, 得到化简后的 workflow 网 WF_net4, 如图 6 所示。

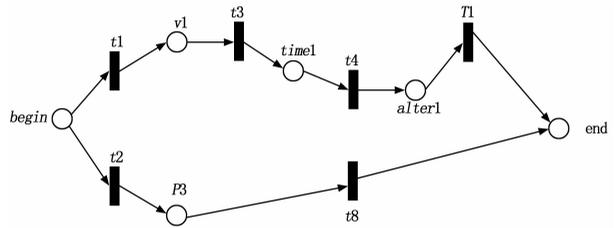


图 6 WF_net4

步骤 5: 多次应用化简规则 (b), 先化简掉符合规则 (b) 中的库所 $V1$, $time1$, $alter1$, 再合并变迁 $t1$, $t3$, $t4$ 和 $T1$ 为 $T2$, 然后化简掉库所 $P3$, 再合并变迁 $t2$ 和 $t8$ 为 $T3$ 得到化简后的 workflow 网 WF_net5, 如图 7 所示。

步骤 5: 应用化简规则 (d), 合并变迁 $T2$ 和 $T3$ 为 T , 最终化简为只有一个起始库所、一个终止库所和一个变迁的简单网 WF_net6, 如图 8 所示。

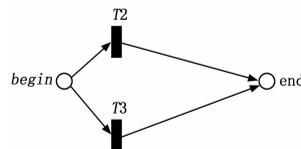


图 7 WF_net5

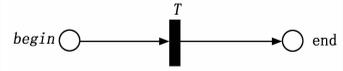


图 8 WF_net6

通过上述化简过程, 将 workflow 网 WF_net 化简为只有一个起始库所、一个终止库所和一个变迁的简单网 WF_net6, 说明该 workflow 网是满足合理性的。

2.3 模型的分析与验证

计算可达图可以根据 Petri 网中库所状态知道其托肯在网中的流动, 判断是否只有一个终点库所有托肯。因此, 基于 Petri 网的可达图, 可以模拟和仿真系统的运行, 从所有的可达状态, 发现系统的动态特性和运行机理, 从而测试出所涉及的工作流是否能够达到预期的目标。

根据可达图算法^[9], 得到校核系统的可达图, 如图 9 所示。

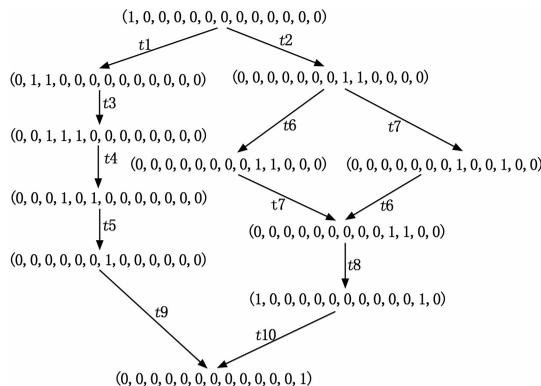


图 9 可达图

图中括号里面的编码顺序为 (begin, V1, time2, V1, time1, alter1, V2, V3, V4, time3, time4, alter2, end)。上述可达图模拟了系统可达的状态，反应了校核系统运行的全过程，而且，通过该图可以看出该模型能够从初始库所开始，进行两项业务的操作，最终到达终止库所，其间没有出现死锁，并且也没有出现循环，说明该网是结构合理的。因此，如图 9 所示的可达图验证了校核系统运行过程中的正确性以及该工作流网的有效性，表明了该工作流能够达到预期的目的。

3 结论

基于 Petri 网的相关理论，本文给出了校核系统工作流的 Petri 网建模方法，构建了相应的形式化模型。利用该模型可以对校核系统工作流进行分析与验证。

本文的工作一方面为校核系统工作流进行了相应的映射，提供了理论分析与验证方法，从而为校核系统的应用提供了理论支持，更验证了所建模型的合理性和正确性；另一方面，也拓宽了 Petri 网模型及其理论的应用领域。相应地，新的领域和应用也必将出现新的理论课题和挑战，这也为 Petri 网理论的深入研究提出了要求，有助于丰富和发展 Petri 网基础理论。

(上接第 100 页)

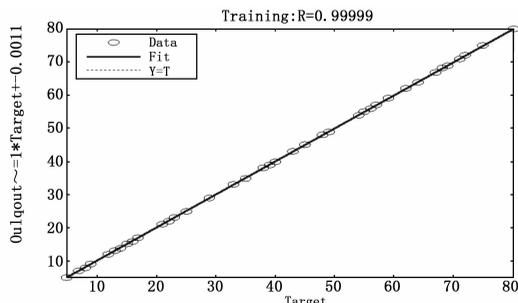


图 4 冲床刹车曲线 BP 神经网络拟合的相关系数

BP 神经网络拟合曲线的相关系数 R 为 0.999 99，此时网络的曲线拟合精度已非常高。由以上分析表明，经过训练后的 BP 神经网络对冲床刹车曲线拟合的效果较好。

6 结论

本文构建了冲床刹车曲线的 BP 神经网络回归模型，主要研究了冲床刹车后的过冲角度与刹车时速度的关系，以采集到的样本数据和测试数据进行实例分析，并与使用最小二乘法拟合的曲线进行比较，实验结果表明，使用 BP 神经网络拟合的

参考文献:

[1] Murata T. Petri Nets: Properties, analysis and applications [J]. Proceedings of the IEEE, 1989: 541-580.

[2] 刘清华, 李璐璐, 万立熊, 等. 工作流的动态变更处理方法 [J]. 计算机辅助设计与图形学学报, 2011, 23 (1): 331-338.

[3] 李海凌, 史本山, 刘克剑, 等. 基于 Petri 网的建设工程项目实施阶段工作流建模与仿真 [J]. 计算机应用, 2011, 31 (10): 2828-2831.

[4] 吴哲辉. Petri 网导论 [M]. 北京: 机械工业出版社, 2006.

[5] 袁崇义. Petri 网原理与应用 [M]. 北京: 电子工业出版社, 2005.

[6] 郝 玫, 王道平, 等. 基于 Petri 网的工作流建模合理性验证算法 [J]. 计算机工程与应用, 2008, 44 (13): 228-231.

[7] 李建强, 范玉顺, 等. 基于 Petri 网化简方法的工作流模型验证 [J]. 信息与控制, 2001, 30 (6): 492-497.

[8] 吴绍艳. 工程项目工作流的 Petri 网表示及模型建立 [J]. 计算机工程与应用, 2009, 45 (30): 10-12.

[9] 刘铁铮, 范玉顺, 等. 基于工作流的企业过程的建模和仿真技术研究 [J]. 清华大学学报 (自然科学版), 2000, 40 (1): 107-111.

[10] 李慧芳, 范玉顺, 等. 基于时间 Petri 网的工作流模型分析 [J]. 软件学报, 2004, 15 (1): 17-26.

[11] 卢捍华, 闵丽娟, 王亚石, 等. 工作流主从实例处理方法及其 Petri 网建模 [J]. 通信学报, 2010, 31 (1): 92-99.

[12] 张 锐, 李 勇, 杨嘉伟, 等. 电力系统稳定试验数据的自动校核与优化 [J]. 水电能源科学, 2010, 28 (5): 139-143.

[13] 陶佳燕, 李银红, 石东源, 等. EMS 与继电保护定值校核系统实时数据匹配新方法 [J]. 电力系统自动化, 2012, 36 (10): 79-84.

[14] 刘 恒, 丘建栋, 方 杰, 等. 基于联网收费数据的实时滑动、动态校核的高速公路交通预测方法研究 [J]. 公路, 2014, 12 (12): 134-139.

[15] 付红军, 孟远景, 熊浩清, 等. 电网运行方式综合管理系统设计与应用 [J]. 电力自动化设备, 2010, 30 (4): 119-123.

曲线预测精度高，能够逼近样本数据点和测试数据点，可以很好地预测出冲床停车时的刹车点，得到了较好的非线性拟合效果。当然，本文仍然存在诸多不足，比如对冲床刹车曲线的影响因子研究不够全面，这是本文下一步研究的重点。

参考文献:

[1] 盈 亮. 高强度钢热冲压关键工艺试验研究与应用 [D]. 大连: 大连理工大学, 2013: 7-10.

[2] 耿 渝, 孙成建, 田世领. 精冲压力机上死点精度控制技术 [J]. 锻压装备与制造技术, 2012 (6): 26-27.

[3] 胡 超, 魏国勇, 窦 磊, 等. 调速压力机自动停准上死点方法 [J]. 锻压装备与制造技术, 2010, 45 (3): 27-28.

[4] 陈 红, 谢勤岚. 用查表法实现微处理器的快速 CRC 计算 [J]. 交通与计算机, 2003, 21 (3): 73-75.

[5] 唐银凤, 贺赛先, 耿学贤. 基于优化 BP 神经网络的钢板测速修正方法 [J]. 计算机测量与控制, 2014, 22 (10): 3105-3107.

[6] 张良均, 曹 晶, 蒋世忠. 神经网络实用教程 [M]. 北京: 机械工业出版社, 2008.

[7] 韩力群. 人工神经网络教程. 北京: 北京邮电大学出版社, 2006.

[8] MATLAB 技术联盟, 刘 冰, 郭海霞. MATLAB 神经网络超级学习手册 [M]. 北京: 人民邮电出版社, 2014.