

# Geração de Testes Estruturais para aplicações Multithreads: Abordagem por Statecharts

Rogério Marinke<sup>1,2</sup>, Nandamudi L. Vijaykumar<sup>1</sup>, Edson L. F. Senne<sup>1,3</sup>

<sup>1</sup>Laboratório Associado de Computação e Matemática Aplicada – LAC  
Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais – INPE

<sup>2</sup>Faculdade de Tecnologia de Ourinhos – FATEC

<sup>3</sup>Universidade Estadual Paulista Júlio de Mesquita Filho – UNESP

{rogerio.marinke,vijay}@lac.inpe.br, elfsenne@feg.unesp.br

**Resumo.** *A modelagem do código fonte de software multithreads em Statecharts é proposta neste trabalho. Uma possível abordagem para a execução de Teste Baseado em Modelo (TBM) é realizar a modelagem em Máquina de Estados Finita (MEF). No entanto, alguns softwares, como protocolos de comunicação utilizados em aplicações espaciais possuem características de concorrência e paralelismo, as quais não são facilmente modeladas utilizando MEF. Após realizar a modelagem, uma ferramenta desenvolvida no INPE, chamada WEB-PerformCharts converterá a especificação obtida para uma MEF plana. Isto torna possível a implementação de critérios para derivar casos de testes para testes tipo caixa branca para sistemas concorrentes.*

## 1. Introdução

O processo de qualificação espacial é composto por diversos ambientes de teste que possuem como objetivo emular a maioria das condições presentes desde o pré-lançamento até o início da vida útil do espécime. Os diversos subsistemas do satélite são testados isoladamente e em conjunto com o objetivo de verificar o comportamento de todo o sistema. Os inúmeros softwares embarcados nestes sistemas devem de forma similar serem submetidos a rigorosos procedimentos de testes.

Os softwares utilizados nas missões espaciais da National Aeronautics and Space Administration (NASA), por exemplo, estão cada vez maiores em número de linhas e mais complexos conforme as novas exigências vão surgindo. A Tabela 1 exhibe algumas missões espaciais e os respectivos números de linhas dos softwares utilizados [Thompson et al. 2010].

Além da grande quantidade eminente de linhas, na maioria dos casos estes softwares possuem trechos de código *multithreads*. Neste contexto, muitos trabalhos tem sido realizados na tentativa de investigar e propor novas abordagens que explorem as características de sistemas concorrentes [Ezekiel et al. 2007, Curtis 2009].

Muitos pesquisadores têm aplicado Teste Baseado em Modelo (TBM) para derivar casos de teste e realizar diversas análises decorrentes da atividade de teste. A comunidade científica geralmente considera o TBM como um tipo de teste caixa preta, entretanto, segundo a classificação proposta por [Utting et al. 2006] o TBM pode ser considerado um

**Tabela 1. Softwares utilizados em missões espaciais**

Missão <i>Voyager</i>	3 mil linhas.
Missão <i>Cassini</i>	30 mil linhas.
Missão <i>Mars Path Finder</i>	160 mil linhas.
<i>Space Shuttle</i>	500 mil linhas.
Estação Espacial Internacional	3 milhões de linhas.
<i>Constellation Project</i>	50 milhões de linhas.

teste estrutural (caixa branca) quando critérios de cobertura são adaptados para trabalhar com modelos.

O objetivo deste trabalho é realizar a automatização da modelagem em *Statecharts* de códigos fonte de softwares *multithreads* escritos na linguagem de programação Java. O modelo proposto deriva casos de testes para sistemas concorrentes. Adicionalmente, serão realizadas as análises dos casos de testes obtidos e as funcionalidades oriundas da contribuição deste trabalho serão incorporadas nas ferramentas: Geração Automática de Casos de Teste Baseada em *Statecharts* (GTSC) e WEB-PerformCharts.

## 2. Teste baseado em modelo

Os critérios de geração de casos de teste baseados em MEF normalmente tratam o fluxo do controle de protocolos de comunicação e são baseados em técnicas de testes de transições de estados que possuem como objetivo detectar falhas de transição e de transferência [Bochmann and Petrenko 1994]. Dentre os critérios mais comuns para a geração de sequências de testes encontrados na literatura estão: Transition Tour (TT), Unique Input/Output (UIO), Distinguishing Sequence (DS), *Switch-Cover* e critério *W* [Chow 1978, Sidhu and Leung 1989, Lee and Yannakakis 1996].

A técnica gráfica de *Statecharts* é uma extensão à MEF, porém, permite a representação da composição hierárquica de estados (profundidade), atividades paralelas (ortogonalidade), sincronismo e interdependência através de comunicação entre componentes *broadcast* [Harel 1987]. O trabalho proposto por [Amaral 2005] utiliza uma metodologia que permite especificar modelos *Statecharts* em XML. A linguagem denominada *PerformCharts Markup Language* (PcML) desenvolvida no trabalho é capaz de representar o *Statecharts* de um sistema reativo.

No trabalho realizado por [Santiago et al. 2008] é proposto o ambiente denominado GTSC, o qual permite ao projetista de teste modelar o comportamento de um software utilizando MEF ou *Statecharts* com o objetivo de gerar automaticamente sequências de casos de teste. [Arantes et al. 2008] apresenta em seu trabalho a ferramenta WEB-PerformCharts, a qual permite a execução através da Web. Neste trabalho o critério para geração de casos de testes chamado *Transition Tour* foi implementado e integrado a ferramenta.

### 2.1. Teste para sistemas concorrentes

No trabalho realizado por [Vergilio et al. 2005] os autores propõem o modelo *Parallel Control Flow Graph* (PCFG) para aplicar critérios de teste em softwares concorrentes com passagem de mensagem. Algumas das considerações realizadas pelos autores a respeito do PCFG são apresentadas a seguir e são utilizadas para a realização deste trabalho.

**Tabela 2. Família de critérios baseados em fluxo de controle e comunicação.**

All-nodes-r	requer que todos os nós $n_i^p \in N_r$ , sejam exercitados ao menos uma vez.
All-nodes-s	requer que todos os nós $n_i^p \in N_s$ , sejam exercitados ao menos uma vez.
All-nodes	requer que todos os nós $n_i^p \in N$ sejam exercitados.
All-edges-s	requer que todas as arestas $(n_i^f, n_j^g) \in E_s$ sejam exercitadas.
All-edges	requer que todas as arestas $(n_i^f, n_j^g) \in E$ sejam exercitadas.

- o modelo considera que o software concorrente  $SC = \{p^0, p^1, \dots, p^{n-1}\}$  é um conjunto de  $n$  processos que executam concorrentemente;
- o número de processos  $n$  é fixo e conhecido em tempo de compilação e são criados apenas uma vez durante a inicialização do software concorrente; e
- a comunicação/sincronização dos processos é realizada por meio das arestas do Grafo de Fluxo de Controle (GFC) do PCFG que é construído para representar o software concorrente.

Considerando que no contexto de testes para softwares concorrentes é necessário testar a comunicação/sincronização existente no PCFG derivado, este trabalho utiliza uma família de critérios baseados em fluxo de controle e comunicação adaptados para gerar sequências de testes para softwares concorrentes, os quais foram propostos por [Souza et al. 2008] e são exibidos na Tabela 2.

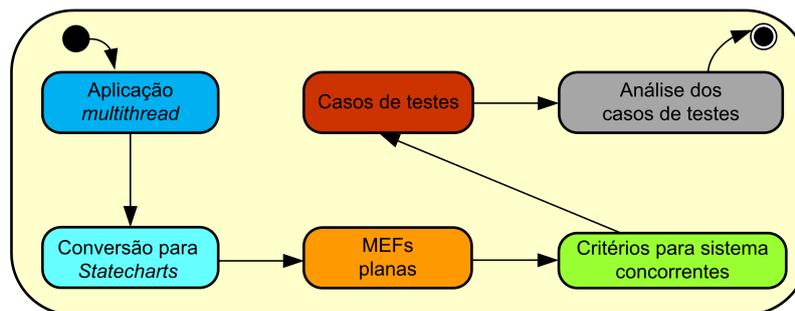
### 3. Modelo proposto

A abordagem proposta para realizar os TBM utilizando uma metodologia caixa branca foi dividida nas etapas exibidas na Figura 1 e são detalhadas nas seções a seguir.

#### 3.1. Leitura de código *multithread*

Consiste em realizar a leitura de todo o código fonte do software submetido a modelagem e à medida que esta leitura evolui pelo código é criado um PCFG em tempo de execução.

O modelo de derivação do PCFG proposto neste trabalho considera o conhecimento a priori da quantidade de arquivos do software *multithreads* submetido ao modelo proposto para leitura do código fonte. Esta simplificação é realizada para reduzir a complexidade do modelo ao tratar as questões de sincronização e concorrência oriundas do código fonte *multithread*.



**Figura 1. Abordagem proposta.**

A estratégia para geração dos vértices a serem adicionados ao PCFG consiste em verificar para cada linha do código fonte o tipo de instrução (tomada de decisão, declaração e inicialização de variáveis e laços de repetição) contido. Entretanto, os vértices e arcos criados são conectados de acordo com o tipo de instrução detectado, que podem ser: sequenciais, tomada de decisão *if*, laço *while/for*, laço *until* e tomada de decisão *switch case*.

É importante destacar que, para a posterior geração automática dos casos de teste é necessário que exista um rótulo para as transições existentes entre os estados. Para realizar adequadamente a geração dos rótulos das transições detectadas foi implementado neste trabalho um algoritmo que fornece rótulos de entrada e saída. Antes de realizar a atribuição de rótulo na transição, o algoritmo verifica se o rótulo gerado não foi atribuído a nenhuma outra transição do grafo. Caso o rótulo gerado tenha sido atribuído à uma transição um novo rótulo é gerado.

Após realizar a leitura completa do código fonte os objetos Java, estados e transições, que representam o PCFG são mantidos na memória e inicia-se a próxima etapa.

### **3.2. Modelagem em *Statecharts***

Nesta etapa é realizada a leitura do PCFG passando por todos os vértices e arcos do grafo. A leitura tem como objetivo especificar o grafo em PcML. PcML é uma representação textual em XML de um diagrama *Statecharts*. Em PcML é possível especificar todos os componentes contido num diagrama *Statecharts*, como estados, transições, condições, eventos de entrada e saída e super estados. Após a execução dos passos descritos abaixo é obtido o modelo em *Statecharts* do software especificado em PcML.

- é criado um arquivo que irá armazenar o código PcML. Neste arquivo adiciona-se o código de cabeçalho PcML;
- percorrer cada PCFG contido na lista de grafos detectados conforme explicado na seção anterior. Cada PCFG representa um super estado no arquivo PcML;
- utilizando o algoritmo busca em profundidade são percorridos todos os estados do grafo e para cada estado é gerado uma linha de código no arquivo PcML, a qual é adicionada no super estado correspondente;
- percorre-se a lista de transição de cada estado. Para cada transição é gerado o código PcML correspondente. Cada transição contém os seguintes elementos: estado origem, estado destino e os rótulos de entrada e saída;
- caso exista mais de um PCFG na lista de grafos são adicionadas as condições para as transições; e
- são adicionadas os códigos de fechamento ao arquivo PcML.

### **3.3. Obtendo MEFs planas**

Considerando o contexto e as ferramentas de TBM desenvolvidos pelo grupo de pesquisa de testes de software do INPE é necessário que a especificação PcML dos *Statecharts*, que eventualmente é composta por processos paralelos e outras características de softwares concorrentes, seja convertida em MEFs planas. Esta conversão é realizada neste trabalho devido ao fato de que a maioria dos critérios estruturais para geração de sequencias de teste são adaptados para MEF planas e alguns destes critérios estão implementados nas ferramentas GTSC e WEB-PerformCharts desenvolvidas no INPE.

<pre> public void calcularMediaAritmetica(List&lt;Semestre&gt; pValores){     System.out.println("Iniciando cálculo.");     int tamanho = pValores.size();     for(int i = 0; i &lt; tamanho; i++){         Semestre semestre = pValores.get(i);         double pValor1 = semestre.getNotaPrimeiraProva();         double pValor2 = semestre.getNotaSegundaProva();         1 if ((pValor1 &gt;= 0) &amp;&amp; (pValor1 &lt;= 10))             2 {                 if ((pValor2 &gt;= 0) &amp;&amp; (pValor2 &lt;= 10)){                     mediaFinal = (pValor1 + pValor2)/2;                     3 condicao = true;                 }             }         4 if (condicao)             System.out.println("Média: "+ mediaFinal);         5 else             System.out.println("Informe apenas Notas entre 0 e 10!");         6 condicao = false;         7 } //FIM FOR         System.out.println("Fim do cálculo.");     } //FIM METODO     8 } </pre>	<pre> &lt;States&gt;   &lt;Root Name="RAIZ" Type="AND"&gt;     &lt;State Name="THREDA1" Type="XOR" Default="S0"&gt;       &lt;State Name="S0" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S1" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S2" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S3" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S4" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S5" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S6" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S7" Type="BASIC"/&gt;       &lt;State Name="S8" Type="BASIC"/&gt;     &lt;/State&gt;   &lt;/Root&gt; &lt;/States&gt;  &lt;Transitions&gt;   &lt;Transition Source="S0" Destination="S7"/&gt;   &lt;Transition Source="S0" Destination="S8"/&gt;   &lt;Transition Source="S7" Destination="S0"/&gt;   &lt;Transition Source="S0" Destination="S1"/&gt;   &lt;Transition Source="S1" Destination="S2"/&gt;   &lt;Transition Source="S1" Destination="S4"/&gt;   &lt;Transition Source="S2" Destination="S3"/&gt;   &lt;Transition Source="S3" Destination="S4"/&gt;   &lt;Transition Source="S4" Destination="S5"/&gt;   &lt;Transition Source="S4" Destination="S6"/&gt;   &lt;Transition Source="S5" Destination="S7"/&gt;   &lt;Transition Source="S6" Destination="S7"/&gt; &lt;/Transitions&gt; </pre>
--	---

**Figura 2. Código fonte e respectivo Statecharts especificado em PcML.**

A realização desta etapa consiste em utilizar o arquivo PcML obtido na etapa anterior como entrada para a ferramenta WEB-PerformCharts, a qual fornecerá como saída um arquivo no formato XML que representa a MEF plana.

### 3.4. Derivando os casos de testes

Em resumo, numa abordagem TBM para gerar casos de testes são realizadas as seguintes etapas:(a)utilizando o algoritmo busca em largura adaptado para atender as restrições do critério a MEF plana derivada é percorrida;(b)com base nos estados e transições do software e considerando as restrições do critério são derivados os casos de teste.

### 3.5. Análise dos casos de teste obtidos

Uma análise dos casos de testes gerados pode, por exemplo, possibilitar que seja verificada a eficácia dos critérios dentro de determinados contextos do software submetido aos testes. Esta análise preliminar de cobertura é realizada nas seguintes perspectivas:

- são comparados a quantidade de estados e transições percorridas ao se utilizar os critérios: *All-nodes-r*, *All-nodes-s*; e
- as quantidades de estados e transições percorridas são comparadas ao total de estados e transições existentes na máquina plana derivada.

## 4. Resultados

Esta seção exhibe os resultados preliminares obtidos até o momento. O código fonte submetido ao modelo e o arquivo *Statecharts* correspondente especificado em PcML obtido a partir do grafo derivado são mostrados na Figura 2.

## 5. Considerações finais

O modelo proposto neste trabalho possibilita a correta especificação de softwares *multithreads* em *Statecharts*. O uso da ferramenta WEB-PerformCharts e a implementação dos critérios de testes para sistemas concorrentes contribui para que a equipe de testes do INPE, por exemplo, possa ter uma alternativa ao realizar os TBM, visto que, atualmente estes testes são realizados utilizando a metodologia caixa preta.

Como trabalhos futuros sugere-se a integração dos critérios de teste para sistemas concorrentes implementados às ferramentas GTSC e WEB-PerformCharts, a implementação de outros critérios e o aprofundamento das análises dos resultados.

## Referências

- Amaral, A. S. M. S. d. (2005). *Geração de casos de teste para sistemas especificados em Statecharts*. PhD thesis, Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais, São José dos Campos.
- Arantes, A. O., Vijaykumar, N. L., de Santiago Junior, V. A., and Guimarães, D. (2008). Web-performcharts: a collaborative web-based tool for test case generation from statecharts. In *iiWAS*, pages 374–381, New York, NY, USA. ACM.
- Bochmann, G. and Petrenko, A. (1994). Protocol testing: Review of methods and relevance for software testing. *Proc. Int'l Symposium on Software Testing and Analysis*, pages 109–124.
- Chow, T. (1978). Testing software design modeled by finite-state machines. *IEEE Transaction on Software Engineering*, 4(3):178–187.
- Curtis, S. A. (2009). Evolvable neural software system. Technical report, NASA Goddard Space Flight Center.
- Ezekiel, J., Lüttgen, G., and Siminiceanu, R. I. (2007). A parallel saturation algorithm on shared memory architectures. Technical report, NASA Langley Research Center.
- Harel, D. (1987). Statecharts: A visual formalism for complex systems. *Sci. Comput. Program.*, 8(3):231–274.
- Lee, D. and Yannakakis, M. (1996). Principles and methods of testing finite state machines, a survey. In *Proceedings of the IEEE*.
- Santiago, V., Vijaykumar, N. L., Guimarães, D., Amaral, A. S., and Ferreira, E. (2008). An environment for automated test case generation from statechart-based and finite state machine-based behavioral models. In *ICST*, pages 63–72.
- Sidhu, D. P. and Leung, T.-k. (1989). Formal methods for protocol testing: A detailed study. *IEEE Trans. Softw. Eng.*, 15:413–426.
- Souza, S. R. S., Vergilio, S. R., Souza, P. S. L., Simão, A. S., and Hausen, A. C. (2008). Structural testing criteria for message-passing parallel programs. *Concurr. Comput. : Pract. Exper.*, 20:1893–1916.
- Thompson, S., Brat, G., and Venet, A. (2010). Software model checking of arinc-653 flight code with mcp. In Muñoz, C., editor, *Proceedings of the Second NASA Formal Methods Symposium*, pages 171–181, Langley Research Center, Hampton VA 23681-2199, USA. NASA.
- Utting, M., Pretschner, A., and Legear, B. (2006). A taxonomy of model-based testing. *Working Paper Series*.
- Vergilio, S. R., Souza, S. R. S., and de Souza, P. S. L. (2005). Coverage testing criteria for message-passing parallel programs. *LATW2005-6th IEEE Latin-American Test Workshop*, 1(2):161–166.