

Tradução automática de especificação formal modelada em TLA⁺ para linguagem de programação

Gabriela Moreira Mafra
Universidade do Estado de Santa Catarina
gabrielamoreiramafra@gmail.com

22 de Novembro de 2019



Fundamentos

 TLA^+

Gerador de código

Considerações



Especificação Formal

Especificar Software

- Permite verificações e fornece garantias;
- Serve como base para consulta;
- Mais fácil de modificar do que a implementação;
- Vem antes do desenvolvimento, na etapa de desenho.

Sistemas Concorrentes

Muitas ordens (comportamentos) possíveis.

Difícil prever todas as situações e ainda mais relevante especificar.



Geração de código

A implementação - ou a tradução da especificação em linguagem de programação - pode ser feita por um programador ou um tradutor automático.

Problemas da tradução manual:

- Suscetível a erro causando a perda de propriedades verificadas;
- Custosa.
- Z, B-Method e ASM (*Abstract State Machine*) tem geradores de código.



Temporal Logic of Actions⁺

Linguagem de especificação baseada na lógica TLA.

- Sintaxe matemática;
- Ideal para especificar sistemas concorrentes.

Não é disponibilizado um gerador de código.



Temporal Logic of Actions⁺

Linguagem de especificação baseada na lógica TLA.

- Sintaxe matemática;
- Ideal para especificar sistemas concorrentes.

Não é disponibilizado um gerador de código.

Objetivo

Elaborar um método para gerar código a partir de especificações em TLA^+ .

- Encontrar mapeamentos;
- Implementar um tradutor, aplicando os mapeamentos e gerando código Elixir.



 $\mathsf{TLA} = \mathsf{L\acute{o}gica}$. $\mathsf{TLA}^+ = \mathsf{linguagem}$ de especificação.

Ação

Fórmula sobre um passo. Passo = dupla de estados.

Permite definir quais transições são permitidas.

Comportamento

Sequência de passos. Representa uma execução no sistema.

Uma fórmula é verdadeira para um comportamento se ela é verdadeira para cada passo dele.



Tradução

O método de tradução é descrito através de **mapeamentos**. Os primeiros mapeamentos definidos foram:

- Ações → Funções;
- Estado → Hash mapeando as variáveis aos seus valores;
- Ação ∨ Ação → Disparo de novo processo.



Proposta inicial para tradução da disjunção

```
def main(variaveis) do
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
                                    [grande_para_pequeno(variaveis)]
                                    [pequeno_para_grande(variaveis)]
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
                                    [esvazia_grande(variaveis)]
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
                                    [esvazia_pequeno(variaveis)]
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
                                    [enche_grande(variaveis)]
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
  spawn_link JarrosDeAgua,
                            :main,
                                    [enche_pequeno(variaveis)]
  spawn_link JarrosDeAgua,
                                    [variaveis]
                            :main,
end
JarrosDeAgua.main(%{ grande:
                               0, pequeno:
                                             0 })
```



Condições e Ações

$$Sacar(qtd) \stackrel{\triangle}{=} \wedge saldo \geq qtd$$

 $\wedge saldo' = saldo - qtd$

Condição de ativação: saldo ≥ qtd

Ação: saldo' = saldo - qtd



Condições e Ações

$$Sacar(qtd) \stackrel{\triangle}{=} \land saldo \ge qtd$$

 $\land saldo' = saldo - qtd$

Condição de ativação: $saldo \ge qtd$

Ação: saldo' = saldo - qtd

$$Next \stackrel{\triangle}{=} \lor Sacar(10) \lor Sacar(50)$$

Se saldo = 30, é possível decidir a próxima ação.

Mas se saldo = 60, é necessária uma escolha (não determinismo).



Condições e Ações: Tradução

```
def sacar_condition(variaveis, qtd) do
  variaveis[:saldo] >= qtd
end

def sacar(variaveis, qtd) do
  %{
    saldo: variaveis[:saldo] - qtd,
    }
end
```



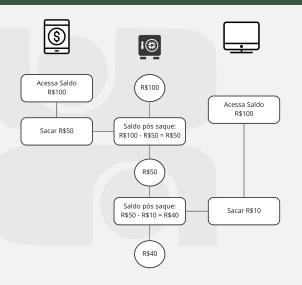
Determinando a próxima ação

Algorithm 1 Decisão da próxima ação

- 1: **procedure** DECIDEAÇÃO(ações)
- 2: acoes_possiveis ← ações com condição satisfeita
- 3: estados_distintos ← estados únicos resultantes de acoes_possiveis
- 4: **if** tamanho de $estados_distintos = 1$ **then** \triangleright Decisão pura
- 5: **return** primeiro estado em *estados_distintos*
- 6: **else** ▷ Influência Externa
- 7: envie identificações das *acoes_possiveis* para o oráculo
- 8: acao_escolhida ← resposta do oráculo
- 9: **return** estado resultante de *acao_escolhida*



Banco modelado em TLA+

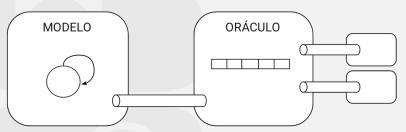


Modelos são sequenciais.

Ordem das ações pode ser não determinística.



Não determinismo centralizado em um oráculo



Quando o modelo não é capaz de decidir o próximo estado (como no caso de saldo=60), é delegada uma escolha ao oráculo, que centraliza toda a influência externa no modelo.



Tradução

- Estrutura do módulo e declarações;
- 2 Para cada definição, suas condições e suas ações;
- 3 Função de próximo estado: main em loop;
- Estado inicial: equações do predicado Init como atribuições;
- 5 Comentários: documentação ou comentários comuns.



Efetivação em Duas Fases

Demonstração

- Código gerado a partir da especificação do protocolo de efetivação em duas fases;
- Oráculo implementado manualmente, simulando um gerenciador de transações que se comunica com gerenciadores de recurso;



Considerações

Principais contribuições

- Levantamento e sumarização dos conceitos de TLA⁺, que apresenta valor didático e potencialmente divulga a linguagem de especificação.
- ② Gerador de código funcional
 - Protótipos ou ponto de partida para nova aplicação;
 - Escopo reduzido apenas principais elementos foram mapeados.



Trabalhos Futuros

- Permitir que valores não definidos de variáveis sejam escolhidos pelo oráculo;
- 2 Traduzir definições de invariantes para testes ou assinaturas para o verificador de tipos;
- 3 Diversas melhorias no tradutor.



Fim:D

Gabriela Moreira Mafra gabrielamoreiramafra@gmail.com

Repositório:

https://github.com/GabrielaMafra/tla-transmutation