



Descrição e execução de EFSMs

Filipe Arruda
Raisa Brito
Rodrigo Folha

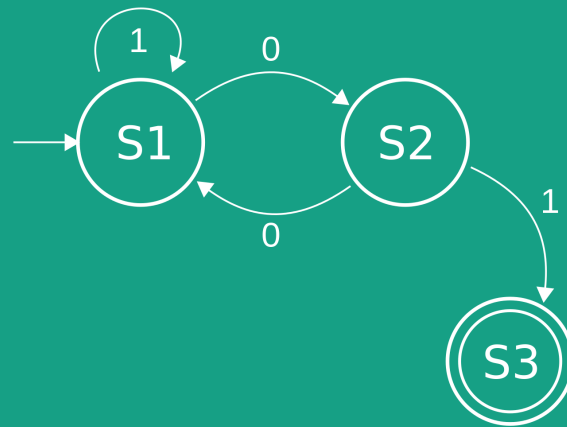
→ Vantagens

- Estados possuem comportamentos bem definidos
- É fácil modelar situações em novos estados (State Pattern)
- Conjunto de transições é finito

→ Limitações

- Quantidade de estados
- Turing Universal?
- Condições de transições rígidas

Finite-State Machines



$$M=(Q, \Sigma_1, \Sigma_2, I, V, \Lambda)$$

Q -> Conjunto de estados finitos, simples ou compostos

Σ_1 -> Conjunto finito de eventos

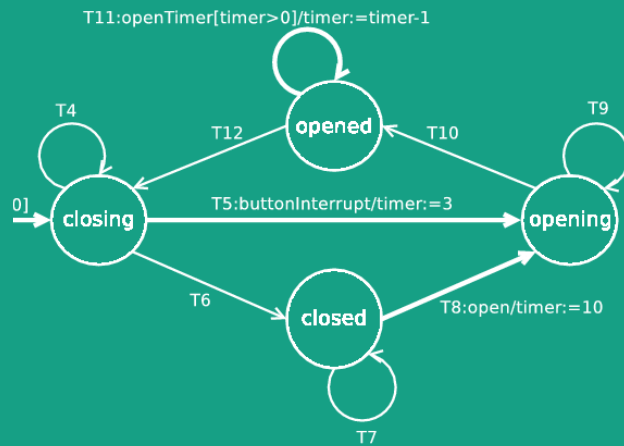
Σ_2 -> Conjunto de ações

I -> Conjunto de estados iniciais $\subseteq Q$

V -> **Conjunto de variáveis globais**

Λ -> Conjunto de transições

Extended Finite-State Machines



1. Expressões regulares. Código para várias linguagens (C, D, Java, Go, Ruby, C#)
2. Transforma FSM em arquivos Java(State Pattern).
3. Ferramenta de modelagem. Componentes em C++

Trabalhos Relacionados

1. Ragel State Machine Compiler
2. *The State Machine Compiler*
3. Rational Rose® RealTime

Objetivos

Linguagem & Visualização

Representar cada propriedade de uma **EFSM** em código:

- Mémoira;
- Estados;
- Transições;
- Evento;
- Guardas;
- Ações.

Além da adoção de conceitos e funcionalidades adicionais, tais como Herança e Casamento de Padrões

use tupi.list as List

machine Stack

memory

List list

states

empty, notempty

guards

init = true,
hasMore1Element = list.size > 1,
pushAllowed = true,
hasNoMore1Element = !

hasMore1Element

actions

initialize
trigger {START} on list

addElement [int x]

trigger {add} on list with [x]
peek = list.last

deleteElement

trigger {delete} on list
peek = list.last

events

{START}

[*] -> empty
initialize [limit]

| init

{PUSH} [int x]

[*empty] -> notempty
addElement [x]

| pushAllowed

{POP}

[notempty] -> empty
deleteElement

| hasNoMore1Element

[notempty] -> notempty
deleteElement

| hasMore1Element

Linguagem

Sintaxe

machine SizeLimitedStack **extends** Stack

memory
int limit

states

full

guards

pushAllowed = list.size < limit,
newpush = !pushAllowed

actions

initialize [int x]
super.initialize
limit = x

events

{PUSH} [int x]
[*] -> full | newpush
addElement [x]

{POP}

[full] -> empty | hasNoMore1Element
deleteElement
[full] -> notempty | hasMore1Element
deleteElement

Linguagem

Herança

Exemplo

- Dado um evento PUSH
- Se pushAllowed == true
- Tanto *empty* quanto *notempty* casam padrão.
 - ◆ *estado atual empty* -> transita para *notempty*
 - ◆ *estado atual notempty* -> transita para *notempty*

```
{PUSH} [int x]  
  [*empty] -> notempty | pushAllowed  
    addElement [x]
```

Linguagem

Pattern matching

```

digraph g {
    {
        init[shape=plaintext]
    }

    init -> empty [label=" limit=10, size=0"]
    empty -> notempty [label= "{PUSH}"];

    notempty -> full [label="{PUSH} | size == limit"];
    notempty -> notempty [tailport=ne label="{PUSH} | size<limit"];
    notempty -> notempty [tailport=nw label=" {POP} | size>=1"];
    notempty -> empty [tailport=nw label=" {POP} | size<1 "];

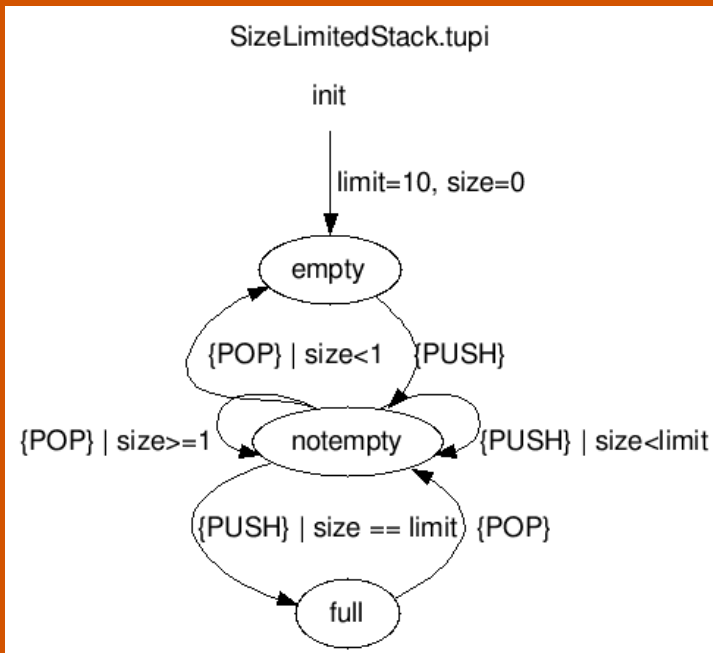
    full -> notempty [label=" {POP}"];

}

```

Visualização

Graphviz (.dot)



Implementação

Frameworks, EBNF & Progresso atual

- Open Source
 - Linguagens de programação e DSLs
 - Parser & Model Generator
 - Suporte por IDE
-
- Coloração de sintaxe
 - “Autocomplete”



BNF: Comando ::= ComConcreto | ComConcreto Comando

EBNF: Comando ::= ComConcreto+

Operadores: ?, *, +

Usa ANTLR [algoritmo top-down LL(*)] que não permite recursão à esquerda.

Expression :

```
Expression '+' Expression |  
Expression '-' Expression |  
INT;
```



Addition :

```
Multiplication ('+' Multiplication)*;
```

Multiplication:

```
NumberLiteral ('*' NumberLiteral)*;
```

NumberLiteral:

```
INT;
```



Tupi EBNF

