

# Lógica Computacional 24/25

## Grupo 09

- João Afonso Almeida Sousa (A102462)
- Rafael Cunha Costa (A102526)

## Descrição do Problema

Considere de novo o 1º problema do trabalho TP2 relativo à descrição da cifra A5/1 e o FOTS usando BitVec's que aí foi definido para a componente do gerador de chaves. Ignore a componente de geração final da chave e restrinja o modelo aos três LFSR's. Sejam  $X_0, X_1, X_2$  as variáveis que determinam os estados dos três LFSR's que ocorrem neste modelo. Como condição inicial e condição de erro use os predicados

$$I \equiv (X_0 > 0) \wedge (X_1 > 0) \wedge (X_2 > 0) \text{ e } E \equiv \neg I$$

a. Codifique em "z3" o SFOTS assim definido.

```
from z3 import *
from random import getrandbits
```

## Implementação do SFOTS

### Definição das Variáveis e Estados:

```
# Função para criar os estados dos LFSRs
def criar_estado(indice):
    estado = {
        'X0': BitVec(f'X0_{indice}', 19),
        'X1': BitVec(f'X1_{indice}', 22),
        'X2': BitVec(f'X2_{indice}', 23),
    }
    return estado
```

### Condição Inicial

A condição inicial assegura que todos os registros LFSRs têm valores positivos.

```
# Função que define a condição inicial
def condicao_inicial(estado):
    return And(estado['X0'] > 0, estado['X1'] > 0, estado['X2'] > 0)
```

### Condição de Erro

A condição de erro é o complemento da inicial.

```
# Função que define a condição de erro
def condicao_erro(estado):
    return Not(condicao_inicial(estado))
```

## Transições do Sistema

Definição das transições entre os estados dos três LFSRs no modelo. Cada LFSR possui um estado representado por um BitVec e a função seguinte descreve como esses estados mudam com base em condições específicas.

```
# Função para definir as transições entre estados
def trans(atual, proximo):
    # Bits de controle
    bit_controle1 = Extract(8, 8, atual['X0']) # Extrai o 8º bit de
X0 (o bit na posição 8).
    bit_controle2 = Extract(10, 10, atual['X1']) # Extrai o 10º bit de
X1.
    bit_controle3 = Extract(10, 10, atual['X2']) # Extrai o 10º bit de
X2.

    # Transição para X0
    transicao1_ativa = And(
        proximo['X0'] == Concat( # o próximo estado de X0 é
determinado por uma operação XOR (entre 4 bits específicos de X0) e
concatenado com o bit 18 de X0.
            Extract(18, 18, atual['X0']) ^ Extract(17, 17,
atual['X0']) ^
            Extract(16, 16, atual['X0']) ^ Extract(13, 13,
atual['X0']),
            Extract(18, 1, atual['X0'])
        ),
        Or(bit_controle1 == bit_controle2, bit_controle1 ==
bit_controle3) # a transição só acontece se o bit de controle 1 for
igual ao bit de controle 2 ou ao bit de controle 3.
    )
    transicao1_inativa = And(
        proximo['X0'] == atual['X0'], # Ocorre quando o proximo estado
de X0 é igual ao estado atual de X0.
        Not(Or(bit_controle1 == bit_controle2, bit_controle1 ==
bit_controle3)) # não ocorre se o bit de controle 1 for igual ao bit de
controle 2 ou ao bit de controle 3.
    )

    # Transição para X1
    transicao2_ativa = And(
        proximo['X1'] == Concat(
            Extract(21, 21, atual['X1']) ^ Extract(20, 20,
atual['X1']),
            Extract(21, 1, atual['X1'])
```

```

    ),
    Or(bit_controlo1 == bit_controlo2, bit_controlo2 ==
bit_controlo3)
)
transicao2_inativa = And(
    proximo['X1'] == atual['X1'],
    Not(Or(bit_controlo1 == bit_controlo2, bit_controlo2 ==
bit_controlo3))
)

# Transição para X2
transicao3_ativa = And(
    proximo['X2'] == Concat(
        Extract(22, 22, atual['X2']) ^ Extract(21, 21,
atual['X2']) ^
        Extract(20, 20, atual['X2']) ^ Extract(7, 7, atual['X2']),
        Extract(22, 1, atual['X2'])
    ),
    Or(bit_controlo3 == bit_controlo2, bit_controlo1 ==
bit_controlo3)
)
transicao3_inativa = And(
    proximo['X2'] == atual['X2'],
    Not(Or(bit_controlo3 == bit_controlo2, bit_controlo1 ==
bit_controlo3))
)

# Retorna a conjunção de todas as transições possíveis
return And(
    Or(transicao1_ativa, transicao1_inativa),
    Or(transicao2_ativa, transicao2_inativa),
    Or(transicao3_ativa, transicao3_inativa)
)

```

## Geração e Verificação do SFOTS

O sistema gera uma sequência de estados a partir da condição inicial, garantindo que nenhum estado satisfaça a condição de erro.

```

# Função para gerar e testar o SFOTS
def gerar_sfots(cond_inicial, cond_erro, transicao, passos):
    solver = Solver()
    estados = [criar_estado(i) for i in range(passos)]

    # Adicionar condições iniciais
    solver.add(cond_inicial(estados[0]))

    # Garantir que nenhum estado é de erro
    for i in range(passos):

```

```

        solver.add(Not(cond_erro(estados[i])))

# Adicionar as transições entre estados
for i in range(passos - 1):
    solver.add(transicao(estados[i], estados[i + 1]))

# Verificar se o sistema é resolvível
if solver.check() == sat:
    print("Caminho encontrado")
    modelo = solver.model()
    for i in range(passos):
        print(f"Passo {i + 1}:")
        for nome, valor in estados[i].items():
            estado_bin = format(modelo.eval(valor).as_long(),
f'0{modelo[valor].size()}b')
            print(f"    {nome} = {estado_bin} =
{modelo.eval(valor)}")
        print("-----")
    else:
        print("Caminho não encontrado")

# Exemplo de execução do SFOTS com 8 passos
gerar_sfots(condicao_inicial, condicao_erro, trans, 8)

```

Caminho encontrado

Passo 1:

```

X0 = 00000000000001010010 = 82
X1 = 00100100000001101010101 = 590677
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----

```

Passo 2:

```

X0 = 00000000000000101001 = 41
X1 = 00010010000000110101010 = 295338
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----

```

Passo 3:

```

X0 = 000000000000000010100 = 20
X1 = 00001001000000011010101 = 147669
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----

```

Passo 4:

```

X0 = 00000000000000001010 = 10
X1 = 00000100100000001101010 = 73834
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----

```

Passo 5:

```

X0 = 00000000000000000101 = 5
X1 = 00000010010000000110101 = 36917
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312

```

```

-----
Passo 6:
X0 = 00000000000000000010 = 2
X1 = 0000000100100000011010 = 18458
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----
Passo 7:
X0 = 00000000000000000001 = 1
X1 = 0000000010010000001101 = 9229
X2 = 01001101000010010011000 = 2524312
-----
Passo 8:
X0 = 00000000000000000001 = 1
X1 = 0000000001001000000110 = 4614
X2 = 00100110100001001001100 = 1262156
-----

```

b. Use o algoritmo PDR “property directed reachability” (codifique-o ou use uma versão pré-existente) e, com ele, tente provar a segurança deste modelo.

## Verificação de Segurança com PDR

Utilizamos Property Directed Reachability (PDR) para garantir que o sistema nunca alcança um estado de erro.

**Criar as variáveis de estado do modelo:**

```

def estados_pdr():
    return {
        'X0': BitVec('X0', 19),
        'X1': BitVec('X1', 22),
        'X2': BitVec('X2', 23),
    }

```

### Obter Cubo Inválido no Algoritmo PDR

Um cubo inválido representa um conjunto de valores que viola a condição de segurança no estado atual.

```

def obter_cubo_invalido(cond_erro, frames, k, solver):
    estado_atual = estados_pdr()
    solver.push()
    for frame in frames:
        solver.add(Not(frame))
    solver.add(cond_erro(estado_atual))

    if solver.check() == sat:
        modelo = solver.model()
        cubo = {var: modelo.eval(var, model_completion=True) for var

```

```

in estado_atual.values()}
    solver.pop()
    return cubo
solver.pop()
return None

```

### Tentar bloquear um cubo inválido:

A função `bloquear_cubo` é uma parte essencial do algoritmo PDR. Ela tenta bloquear um cubo inválido adicionando restrições que evitam que ele reapareça em frames futuros.

```

def bloquear_cubo(cubo, frames, k, transicao, solver):
    for i in range(k, 0, -1):
        solver.push()
        estado_anterior = estados_pdr()
        estado_atual = estados_pdr()

        solver.add(transicao(estado_anterior, estado_atual))
        for j in range(i):
            solver.add(Not(frames[j]))

        cond_bloqueio = True
        for var, val in cubo.items():
            cond_bloqueio = And(cond_bloqueio, var != val)

        solver.add(cond_bloqueio)
        if solver.check() == unsat:
            solver.pop()
            print(f"Cubo bloqueado no frame {i}")
            frames[i] = cond_bloqueio
            return True
        solver.pop()

    return False

```

### Função verificar\_pdr

A função `verificar_pdr` implementa o algoritmo de **Property Directed Reachability (PDR)**, que é utilizado para verificar a segurança de sistemas dinâmicos modelados com **satisfatibilidade booleana (SAT)**. O PDR é um algoritmo de verificação de modelo incremental, que tenta provar que um sistema nunca alcança um estado "inválido" (erro), com base em uma sequência de condições de segurança e transições.

```

def verificar_pdr(cond_inicial, transicao, cond_erro):
    solver = Solver()
    frames = [Not(cond_inicial(estados_pdr()))]
    k = 0

    while True:

```

```

    print(f"Iteração {k}")
    cubo_invalido = obter_cubo_invalido(cond_erro, frames, k,
solver)

    if cubo_invalido is None:
        if k > 0 and frames[k] == frames[k - 1]: # Se já houve uma
transição anterior e o frame se mantém igual, ou seja, o sistema não
pode evoluir mais para um estado de erro
            print("Sistema é seguro")
            return
        else:
            frames.append(False) # Adiciona um novo frame à lista
e k é incrementado
            k += 1
    else:
        bloqueado = bloquear_cubo(cubo_invalido, frames, k,
transicao, solver) # Tenta bloquear o cubo invalido
        if not bloqueado:
            print("Sistema não é seguro") # Se não for possível
bloquear o cubo, o sistema não é seguro
            return

```

## Execução do PDR

```

# Execução do PDR
verificar_pdr(condicao_inicial, trans, condicao_erro)

Iteração 0
Iteração 1
Iteração 2
Sistema é seguro

```