

TP 3 EX 2

Grupo 5:

Breno Fernando Guerra Marrão A97768

Tales André Rovaris Machado A96314

Inicialização

Usamos as bibliotecas pysmt e numpy para resolver o problema proposto

```
In [1]: from pysmt.shortcuts import *
        from pysmt.typing import INT
        import numpy
        import itertools
```

```
{ x != (0,0,0,0) }
1: x[0] = Not x[-1] || x[0]@x[-1]
2: x[1] = Not x[0] || x[1]@x[0]
3: x[2] = Not x[1] || x[2]@x[1]
4: x[3] = Not x[2] || x[3]@x[2]
5: ERROR
```

Para modelar este programa como um SFOTS teremos o conjunto X de variáveis do estado dado pela lista `['pc', 'a', 'b', 'c', 'd']`, em que a, b, c, d representam cada uma o inversor desta letra, também associamos 4 passos possíveis e definimos a função `genState` que recebe a lista com o nome das variáveis do estado, uma etiqueta e um inteiro, e cria a i -ésima cópia das variáveis do estado para essa etiqueta. As variáveis lógicas começam sempre com o nome de base das variáveis dos estado, seguido do separador `!`.

```
In [2]: def genState(vars,s,i):
        state = {}
        for v in vars:
            state[v] = Symbol(v+'!' +s+str(i),INT)
        return state
```

Defina as seguintes funções para completar a modelação deste programa:

- `init1` dado um estado do programa (um dicionário de variáveis), devolve um predicado do pySMT que testa se esse estado é um possível estado inicial do programa, ou seja se a seguinte condição sera verdadeira.

$$(pc = 0 \wedge a = (1 \vee 0) \wedge b = (1 \vee 0) \wedge c = (1 \vee 0) \wedge d = (1 \vee 0) \wedge \neg(a = 0 \wedge b = 0 \wedge c = 0 \wedge d = 0))$$

- `error1` dado um estado do programa, devolve um predicado do pySMT que testa se esse estado é um possível estado de erro do programa, ou seja se a seguinte condição sera verdadeira.

$$(a = 0 \wedge b = 0 \wedge c = 0 \wedge d = 0)$$

- `trans1` que, dados dois estados do programa, devolve um predicado do pySMT que testa se é possível transitar de algum estado para outro sendo as transições as seguintes:

$$(pc = 0 \wedge pc' = 1 \wedge a' = (\neg c \vee c \oplus a) \wedge b = b' \wedge c = c' \wedge d = d')$$

\vee

$$(pc = 1 \wedge pc' = 2 \wedge b' = (\neg a \vee a \oplus b) \wedge a = a' \wedge c = c' \wedge d = d')$$

\vee

$$(pc = 2 \wedge pc' = 3 \wedge d' = (\neg b \vee d \oplus b) \wedge a = a' \wedge c = c' \wedge b = b')$$

\vee

$$(pc = 3 \wedge pc' = 0 \wedge c' = (\neg d \vee d \oplus c) \wedge a = a' \wedge d = d' \wedge b = b')$$

```
In [3]: def init1(state):
        t1 = Equals(state['pc'],Int(0))
        t2 = And(Equals(state[i],numpy.random.choice([Int(0),Int(1)], p=[0.5,0.5])))for i in state if i != 'pc')
        t3 = Not(And(Equals(state['a'], Int(0)),Equals(state['b'], Int(0)),Equals(state['c'],Int(0)),Equals(state['d']
        return And(t1,t2,t3)

def error1(state):
    return And(Equals(state['a'], Int(0)),Equals(state['b'], Int(0)),Equals(state['c'],
                                                    Int(0)),Equals(state['d'], Int(0))

def trans1(curr, prox,op):
    Ite(Equals(curr['a'],curr['c']),Int(0),Int(1))
    t0 = And(Equals(prox['a'],Ite(Equals(Int(0),op[0]),Ite(Equals(curr['c'],Int(0)),Int(1),Int(0)),
                                Ite(Equals(curr['a'],curr['c']),Int(0),Int(1))))),
            Equals(curr['pc'],Int(0)),Equals(prox['pc'],Int(1)),
            Equals(curr['b'],prox['b']),Equals(curr['c'],prox['c']),Equals(curr['d'],prox['d']))
    t1 = And(Equals(prox['b'],Ite(Equals(Int(0),op[1]),Ite(Equals(curr['a'],Int(0)),Int(1),Int(0)),
                                Ite(Equals(curr['a'],curr['b']),Int(0),Int(1))))),
            Equals(curr['pc'],Int(1)),Equals(prox['pc'],Int(2))
            ,Equals(curr['a'],prox['a']),Equals(curr['c'],prox['c']),Equals(curr['d'],prox['d']))
    t2 = And(Equals(prox['d'],Ite(Equals(Int(0),op[2]),Ite(Equals(curr['b'],Int(0)),Int(1),Int(0)),
                                Ite(Equals(curr['d'],curr['b']),Int(0),Int(1))))),
            Equals(curr['pc'],Int(2)),Equals(prox['pc'],Int(3))
            ,Equals(curr['a'],prox['a']),Equals(curr['c'],prox['c']),Equals(curr['b'],prox['b']))
    t3 = And(Equals(prox['c'],Ite(Equals(Int(0),op[3]),Ite(Equals(curr['d'],Int(0)),Int(1),Int(0)),
                                Ite(Equals(curr['d'],curr['c']),Int(0),Int(1))))),
            Equals(curr['pc'],Int(3)),Equals(prox['pc'],Int(0))
            ,Equals(curr['a'],prox['a']),Equals(curr['d'],prox['d']),Equals(curr['b'],prox['b']))

    return Or(t0,t1,t2,t3)
```

Execução do programa

$I \wedge T''$ denota um traço finito com n transições em Σ , X_0, \dots, X_n , que descrevem estados acessíveis com n ou menos transições. Inspirada nesta notação, a seguinte função `genTrace` gera um possível traço de execução com n transições.

```
In [4]: op = [numpy.random.choice([Int(0),Int(1)], p=[0.5,1-0.5]) for i in range(4)]

def genTrace(vars,init,trans,error,n):

    with Solver(name="z3") as s:

        X = [genState(vars,'X',i) for i in range(n+1)]    # cria n+1 estados (com etiqueta X)
        I = init(X[0])
        Tks = [ trans(X[i],X[i+1],op) for i in range(n) ]

        if s.solve([I,And(Tks)]):      # testa se I /\ T^n é satisfazível
            for i in range(n):
                print("Estado:",i)
                for v in X[i]:
                    print("      ",v,'=',s.get_value(X[i][v]))
genTrace(['pc','a','b','c','d'],init1,trans1,error1,10)
```

```
Estado: 0
    pc = 0
    a = 1
    b = 1
    c = 1
    d = 1

Estado: 1
    pc = 1
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 1

Estado: 2
    pc = 2
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 1

Estado: 3
    pc = 3
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 4
    pc = 0
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 5
    pc = 1
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 6
    pc = 2
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 7
    pc = 3
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 8
    pc = 0
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0

Estado: 9
    pc = 1
    a = 0
    b = 1
    c = 1
    d = 0
```

Bounded model checking

Função de ordem superior `bmc_always` que, dada uma função que gera uma cópia das variáveis do estado, um predicado que testa se um estado é inicial, um predicado que testa se um par de estados é uma transição válida, um invariante a verificar, e um número positivo `K`, usa o SMT solver para verificar se esse invariante é sempre válido nos primeiros `K-1` passos de execução do programa, ou devolve um contra-exemplo mínimo caso não seja. Neste caso para testarmos se não ocorre erro resolvemos definir `inv = Not(error)`

In [5]:

```
def bmc_always1(declare,vars,init,trans,inv,K):

    for k in range(1,K+1):
        with Solver(name="z3") as s:
            trace = [declare(vars,'X',i) for i in range(k)]

            s.add_assertion(init(trace[0]))

            for i in range(k-1):
                s.add_assertion(trans(trace[i],trace[i+1],op))

            s.add_assertion(Not(And(inv(trace[i]) for i in range(k-1))))
            if s.solve():
                for i in range(k):
                    print("Passo", i)
                    for v in trace[i]:
                        print(v,"=",s.get_value(trace[i][v]))
                    print("-----")
                print("Tem erro")
                return
            print("Erro não encontrado")

def inv(state):
    return Not(error1(state))

bmc_always1(genState,['pc','a','b','c','d'],init1,trans1,inv,10)
```

Erro não encontrado

K-indução

para verificar se o erro não esta presente usaremos como invariante o $\text{not}(\text{error})$ que será ϕ por indução temos que verificar as seguintes condições:

- ϕ é válido nos estados iniciais, ou seja, $\text{init}(s) \rightarrow \phi(s)$
- Para qualquer estado, assumindo que ϕ é verdade, se executarmos uma transição, ϕ continua a ser verdade no próximo estado, ou seja, $\phi(s) \wedge \text{trans}(s, s') \rightarrow \phi(s')$.

Usamos o solver para encontrar contra-exemplos, devendo o procedimento reportar qual das propriedades falha. Por exemplo, no caso da primeira deve procurar uma valoração que satisfaça $\text{init}(s) \wedge \neg \phi(s)$.

In [6]:

```
def kinduction_always1(declare,vars ,init,trans,inv,k):

    with Solver(name="z3") as s:
        states = [declare(vars,'X',i) for i in range(k)]

        s.push()
        s.add_assertion(init(states[0]))
        s.add_assertion(Not(inv(states[0])))

        if s.solve():
            print("Achou erro 1")
            print(s.get_value(s_now))
            return
        s.pop()

        for t in range(len(states)-1):

            #passo ndução
            s.push()

            s.add_assertion(inv(states[t]))
            s.add_assertion(trans(states[t],states[t+1],op))
            s.add_assertion(Not(inv(states[t+1])))

            if s.solve():
                print("Achou erro 2")
                for k in states[t]:
                    print(k, "=",s.get_value(states[t][k]))
                return
            s.pop()
        print("Erro não encontrado")

kinduction_always1(genState,['pc','a','b','c','d'],init1,trans1,inv,10)
```

Erro não encontrado

Model checking com interpolantes

Função de ordem superior `invert` que recebe a função python que codifica a relação de transição e as operações e devolve a relação e transição inversa. A função `rename` renomeia uma fórmula (sobre um estado) de acordo com um dado estado. A função `same` testa se dois estados são iguais.

```
In [7]:  
  
def baseName(s):  
    return ''.join(list(itertools.takewhile(lambda x: x!='!', s)))  
  
def rename(form,state):  
    vs = get_free_variables(form)  
    pairs = [ (x,state[baseName(x.symbol_name())]) for x in vs ]  
    return form.substitute(dict(pairs))  
  
def same(state1,state2):  
    return And([Equals(state1[x],state2[x]) for x in state1])  
  
def invert(trans,op):  
    return (lambda c,p: trans(p,c,op))  
  
def model_checking(vars,init,trans,error,N,M):  
    with Solver(name="z3") as s:  
  
        # Criar todos os estados que poderão vir a ser necessários.  
        X = [genState(vars,'X',i) for i in range(N+1)]  
        Y = [genState(vars,'Y',i) for i in range(M+1)]  
  
        # Estabelecer a ordem pela qual os pares (n,m) vão surgir. Por exemplo:  
        order = sorted([(a,b) for a in range(1,N+1) for b in range(1,M+1)],key=lambda tup:tup[0]+tup[1])  
  
        for (n,m) in order:  
  
            Tn = And([trans(X[i],X[i+1],op) for i in range(n)])  
            I = init(X[0])  
            Rn = And(I,Tn)  
  
            Bm = And([invert(trans,op)(Y[i],Y[i+1]) for i in range(m)])  
            E = error(Y[0])  
            Um = And(E,Bm)  
  
            Vnm = And(Rn,same(X[n],Y[m]),Um)  
  
            if s.solve([Vnm]):  
                print("unsafe")  
                return  
            else:  
                C = binary_interpolant(And(Rn,same(X[n],Y[m])),Um)  
                print("Oi")  
                if C is None:  
                    print("interpolante none")  
                    break  
                C0 = rename(C,X[0])  
                C1 = rename(C,X[1])  
                T = trans(X[0],X[1],op)  
  
                if not s.solve([C0,T,Not(C1)]):  
                    print("safe")  
                    return  
                else:  
                    S = rename(C,X[n])  
                    while True:  
                        A = And(S,trans(X[n],Y[m],op))  
                        if s.solve([A,Um]):  
                            print("nao é possivel majorar")  
                            break  
                        else:  
                            Cnew = binary_interpolant(A,Um)  
                            Cn = rename(Cnew,X[n])  
                            if s.solve([Cn,Not(S)]):  
                                S = Or(S,Cn)  
                            else:  
                                print("safe")  
                                return  
  
model_checking(['pc','a','b','c','d'], init1, trans1, error1, 50, 50)
```

Oi
safe

