

Lógica Computacional: 25/26

TP3 - Ex2

Grupo 05

- Vasco Ferreira Leite (A108399)
 - Gustavo da Silva Faria (A108575)
 - Afonso Henrique Cerqueira Leal (A108472)
-

Problema 2

Na continuação do problema 1 pretende-se provar a correção do programa aí apresentado.

- a. Identifique um CFA que representa o programa. Nomeadamente identifique
 1. os locais e os transformadores de predicados “weakest pre-condition” que descrevem as transições de estado em cada local.
 2. as guardas que determinam as transições de local
 3. os locais que representam as situações de erro e os que representam a terminação com sucesso.
 - b. Usando k -indução verifique que $\phi(a, b, r, s, t) \equiv a * s + b * t = r$ é invariante.
 - c. Usando a metodologia dos “look-aheads” verifique que o programa termina sempre.
-

Variáveis e Parâmetros do Modelo:

- `a` , `b` : Variáveis que representam os **valores de entrada** arbitrários do algoritmo.
 - `r` : Variável que representa o resto.
 - `s` , `t` : Variáveis que representam os coeficientes de Bézout.
 - `r_p` , `s_p` , `t_p` : Variáveis que representam o estado atual e são auxiliares para as contas.
 - `q` : Variável que representa o quociente.
-

Importação da biblioteca z3

```
In [1]: from z3 import *
```

CFA que representa o programa

Identifica e imprime a definição do CFA

```
In [2]: def problema_2a():
    print("--- PROBLEMA 2a: Identificação do CFA ---")

    print ( """
1. LOCAIS (Estados de Controlo):
    - L_start: Estado inicial antes da entrada no loop.
    - L_loop : Estado 'cabeça' do ciclo while.
    - L_end   : Estado final (terminação com sucesso).

2. GUARDAS (Condições de Transição):
    - Guarda do Loop (L_loop -> L_loop): r' != 0
    - Guarda de Saída (L_loop -> L_end): r' == 0

3. TRANSFORMADORES DE PREDICADOS (Weakest Pre-conditions):
    - Inicialização (L_start -> L_loop):
        (r, r', s, s', t, t') := (a, b, 1, 0, 0, 1)

    - Corpo do Loop (L_loop -> L_loop):
        q := r div r'
        (r, r') := (r', r - q * r')
        (s, s') := (s', s - q * s')
        (t, t') := (t', t - q * t')
    """

)
```

Verificação de k-indução

Executa a prova usando k -indução. Verifica com o Z3 se a propriedade de Bézout é válida no estado inicial e se é preservada em todas as transições do ciclo.

```
In [3]: def problema_2b_kinducao():
    print("--- PROBLEMA 2b: Verificação do invariante (k-Indução) ---\n")

    a, b = Ints('a b')
    r, r_p = Ints('r r_p')
    s, s_p = Ints('s s_p')
    t, t_p = Ints('t t_p')

    r_new, r_p_new = Ints('r_new r_p_new')
    s_new, s_p_new = Ints('s_new s_p_new')
    t_new, t_p_new = Ints('t_new t_p_new')

    def phi(a, b, r, s, t):
```

```

        return (a * s + b * t == r)

solver = Solver()

global_constraints = And(a > 0, b > 0)

propriedade_base = And(
    phi(a, b, a, 1, 0),
    phi(a, b, b, 0, 1)
)

solver.push()
solver.add(global_constraints)
solver.add(Not(propriedade_base))

if solver.check() == unsat:
    print("[SUCESSO] Base: O estado inicial satisfaz o invariante.")
else:
    print("[FALHA] Base: O estado inicial viola o invariante.")
solver.pop()

q = r / r_p
transicao = And(
    r_p != 0,
    r_new == r_p,
    r_p_new == r - q * r_p,
    s_new == s_p,
    s_p_new == s - q * s_p,
    t_new == t_p,
    t_p_new == t - q * t_p
)

hipotese = And(
    phi(a, b, r, s, t),
    phi(a, b, r_p, s_p, t_p)
)

tese = And(
    phi(a, b, r_new, s_new, t_new),
    phi(a, b, r_p_new, s_p_new, t_p_new)
)

solver.push()
solver.add(global_constraints)
solver.add(hipotese)
solver.add(transicao)
solver.add(Not(tese))

if solver.check() == unsat:
    print("[SUCESSO] Passo: O invariante mantém-se após a transição.")
    print(">> CONCLUSÃO: O predicado é um invariante válido.\n")
else:
    print("[FALHA] Passo: Contra-exemplo encontrado.")
    print(solver.model())
solver.pop()

```

Verificação que o programa termina sempre

Executa a prova de terminação usando a metodologia de "Look-ahead".

```
In [4]: def problema_2c_final():
    print("--- PROBLEMA 2c: Verificação da Terminação (Look-aheads) ---\n")

    r, r_p = Ints('r r_p')
    r_p_new = Int('r_p_new')

    solver = Solver()

    pre_condition = And(r >= 0, r_p > 0)

    q = r / r_p
    transicao = (r_p_new == r - q * r_p)

    claim_bound = r_p_new >= 0

    solver.push()
    solver.add(pre_condition)
    solver.add(transicao)
    solver.add(Not(claim_bound))

    if solver.check() == unsat:
        print("[SUCESSO] Bounded: r' mantém-se sempre não-negativo (>= 0)")
    else:
        print("[FALHA] Bounded: r' pode tornar-se negativo.")
    solver.pop()

    claim_decreasing = r_p_new < r_p

    solver.push()
    solver.add(pre_condition)
    solver.add(transicao)
    solver.add(Not(claim_decreasing))

    if solver.check() == unsat:
        print("[SUCESSO] Decreasing: r' decresce estritamente a cada iter")
        print(">> CONCLUSÃO: O programa termina sempre.\n")
    else:
        print("[FALHA] Decreasing: r' não decresce necessariamente.")
    solver.pop()

if __name__ == "__main__":
    problema_2a()
    problema_2b_kinucao()
    problema_2c_final()
    print("--- Verificação Concluída ---")
```

--- PROBLEMA 2a: Identificação do CFA ---

1. LOCAIS (Estados de Controlo):

- L_start: Estado inicial antes da entrada no loop.
- L_loop : Estado 'cabeça' do ciclo while.
- L_end : Estado final (terminação com sucesso).

2. GUARDAS (Condições de Transição):

- Guarda do Loop ($L_{loop} \rightarrow L_{loop}$): $r' \neq 0$
- Guarda de Saída ($L_{loop} \rightarrow L_{end}$): $r' = 0$

3. TRANSFORMADORES DE PREDICADOS (Weakest Pre-conditions):

- Inicialização ($L_{start} \rightarrow L_{loop}$):
 $(r, r', s, s', t, t') := (a, b, 1, 0, 0, 1)$

- Corpo do Loop ($L_{loop} \rightarrow L_{loop}$):
 $q := r \text{ div } r'$
 $(r, r') := (r', r - q * r')$
 $(s, s') := (s', s - q * s')$
 $(t, t') := (t', t - q * t')$

--- PROBLEMA 2b: Verificação do invariante (k-Indução) ---

[SUCESSO] Base: O estado inicial satisfaz o invariante.

[SUCESSO] Passo: O invariante mantém-se após a transição.

>> CONCLUSÃO: O predicado é um invariante válido.

--- PROBLEMA 2c: Verificação da Terminação (Look-aheads) ---

[SUCESSO] Bounded: r' mantém-se sempre não-negativo (≥ 0).

[SUCESSO] Decreasing: r' decresce estritamente a cada iteração.

>> CONCLUSÃO: O programa termina sempre.

--- Verificação Concluída ---