```
Trabalho Prático 4
        Grupo 04 - Renato Garcia (A101987) & Bernardo Moniz (A102497)
In [ ]: INPUT a, b
        assume a > 0 and b > 0
        r, r', s, s', t, t' = a, b, 1, 0, 0, 1
        while r' != 0
         q = r div r'
         r, r', s, s', t, t' = r', r - q x r', s', s - q x s', t', t - q x t'
        OUTPUT r, s, t
        Problema 2
        Enunciado
        Este exercício é dirigido à prova de correção do algoritmo estendido de Euclides apresentado no trabalho TP3
        a. Construa a asserção lógica que representa a pós-condição do algoritmo. Note que a definição da função \gcd é \gcd(a,b) \equiv \min\{\, r>0 \,|\, \exists\, s,t . r=a*s+b*t\,\}.
        b. Usando a metodologia do comando havoc para o ciclo, escreva o programa na linguagem dos comandos anotados (LPA). Codifique a pós-condição do algoritmo com um comando assert.
        c. Construa codificações do programa LPA através de transformadores de predicados "strongest post-condition" e prove a correção do programa LPA.
        Resolução
         a) Construa a asserção lógica que representa a pós-condição do algoritmo. Note que a definição da função \gcd é \gcd(a,b) \equiv \min\{r>0 \mid \exists \, s,t \, . \, r=a*s+b*t \}.
In [5]: from pysmt.shortcuts import *
        from pysmt.typing import *
        def Abs(x):
            return Ite(GE(x, Int(0)), x, Times(Int(-1), x))
        a = Symbol('a', INT)
        b = Symbol('b', INT)
        r = Symbol('r', INT)
        r_prime = Symbol('r_prime', INT)
        r_{-} = Symbol('r_{-}', INT)
        s = Symbol('s', INT)
        s_prime = Symbol('s_prime', INT)
        s_{-} = Symbol('s_{-}', INT)
        t = Symbol('t', INT)
        t_prime = Symbol('t_prime', INT)
        t_{-} = Symbol('t_{-}', INT)
        q = Symbol('q', INT)
        inv = And(
            GT(r, Int(0)),
            GT(r_prime, Int(0)),
            Equals(r, Plus(Times(a, s), Times(b, t))),
            Equals(r_prime, Plus(Times(a, s_prime), Times(b, t_prime)))
        pos = And(
            Equals(r, Plus(Times(a, s), Times(b, t))),
            GT(r, Int(0)),
            ForAll([Symbol('x', INT), Symbol('y', INT), Symbol('z', INT)],
                        And(Equals(Symbol('x', INT), Plus(Times(a, Symbol('y', INT)), Times(b, Symbol('z', INT)))),
                           GT(Symbol('x', INT), Int(0))),
                       LE(r, Symbol('x', INT))
                  )),
            Equals(r_prime, Int(0))
        print (pos)
       ((r = ((a * s) + (b * t))) & (0 < r) & (forall x, y, z . (((... = ...)) & (... < ...)) -> (r <= x))) & (r_prime = 0))
        b. Usando a metodologia do comando havoc para o ciclo, escreva o programa na linguagem dos comandos anotados (LPA). Codifique a pós-condição do algoritmo com um comando assert.
        De acordo com o estudado nas aulas teóricas, temos que:
        Seja v o conjunto de todas as variáveis que ocorrem no corpo do ciclo. Seja W^st o seguinte programa anotado:
                                                                                                                                     W^* \equiv \mathsf{havoc}\,v\ ;\ \{\ \{\ \mathsf{assume}\,b\ ;\ S\ ;\ \mathsf{assume}\,\mathsf{False}\ \}\ \ \|\ \ \{\ \mathsf{assume}\,
eg b\ \}\ \}
        Então, para todos os predicados \phi e \varphi, verifica-se na lógica de Floyd-Hoare:
                                                                                                                                                       \{\phi\} W^* \{\varphi\} \implies \{\phi\} W \{\varphi\}
In []: assume a > 0 and b > 0;
        r, r', s, s', t, t' <- a, b, 1, 0, 0, 1;
        havoc r, r', s, s', t, t';
              assume r' != 0;
              q <- r div r';
              r, r', s, s', t, t' <- r', r - q * r', s', s - q * s', t', t - q * t';
              assume False
              assume r' = 0;
          assert (
           r = a * s + b * t and
            r > 0 and
            forall x, y, z .
             ((x = a * y + b * z and x > 0) \rightarrow r <= x) and
            r' = 0;
            );
        c. Construa codificações do programa LPA através de transformadores de predicados "strongest post-condition" e prove a correção do programa LPA.
In [6]: def sp_verifier():
            a = Symbol("a", INT)
            b = Symbol("b", INT)
            r = Symbol("r", INT)
            r_prime = Symbol("r_prime", INT)
            s = Symbol("s", INT)
            s_prime = Symbol("s_prime", INT)
            t = Symbol("t", INT)
            t_prime = Symbol("t_prime", INT)
            q = Symbol("q", INT)
            r_h = Symbol("r_h", INT)
            r_prime_h = Symbol("r_prime_h", INT)
            s_h = Symbol("s_h", INT)
            s_prime_h = Symbol("s_prime_h", INT)
            t_h = Symbol("t_h", INT)
            t_prime_h = Symbol("t_prime_h", INT)
            q_h = Symbol("q_h", INT)
            # Variables for minimality condition
            r_ = Symbol("r_", INT)
            s_ = Symbol("s_", INT)
            t_ = Symbol("t_", INT)
            # Initial state
            sp = TRUE()
            # SP of assume(a > 0 \Lambda b > 0)
            sp = And(sp, GT(a, Int(0)), GT(b, Int(0)))
            # SP of assignment r, r', s, s', t, t' \leftarrow a, b, 1, 0, 0, 1
            sp = And(
                sp,
                 Equals(r, a),
                 Equals(r_prime, b),
                 Equals(s, Int(1)),
                Equals(s_prime, Int(0)),
                 Equals(t, Int(0)),
                 Equals(t_prime, Int(1))
            loop_invariant = And(
                GT(r, Int(0)),
                GT(r_prime, Int(0)),
                 Equals(r, Plus(Times(a, s), Times(b, t))),
                 Equals(r_prime, Plus(Times(a, s_prime), Times(b, t_prime)))
            sp = And(sp, loop_invariant)
            # SP of havoc r,r',s,s',t,t',q
                 sp.substitute({
                    r: r_h,
                    r_prime: r_prime_h,
                    s: s_h,
                    s_prime: s_prime_h,
                    t: t_h,
                    t_prime: t_prime_h,
```

q: q_h

loop_invariant

Equals(r, r_prime),

Equals(s, s_prime),

Equals(t, t_prime),

Not(Equals(r_prime, Int(0))),
Equals(q, Div(r, r_prime)),

Equals(r_prime, Minus(r, Times(q, r_prime))),

Equals(s_prime, Minus(s, Times(q, s_prime))),

Equals(t_prime, Minus(t, Times(q, t_prime)))

Equals(r, Plus(Times(a, s), Times(b, t))),

And $(GT(r_{,} Int(0)),$

solver.add_assertion(Not(Implies(sp, assertion)))

LE(r, r_)

print("Verification failed")
model = solver.get_model()
print("Counter-example:")

print(f"a = {model.get_value(a)}")
print(f"b = {model.get_value(b)}")
print(f"r = {model.get_value(r)}")
print(f"s = {model.get_value(s)}")
print(f"t = {model.get_value(t)}")

print("Program verified successfully")

sp = Or(And(sp, loop_body), And(sp, Equals(r_prime, Int(0))))

Equals($r_{,}$ Plus(Times(a, $s_{,}$), Times(b, $t_{,}$)))),

 $loop_body = And($

assertion = And(

GT(r, Int(0)),

Equals(r_prime, Int(0))

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

if solver.solve():

else:

}),

if __name__ == "__main__":
 sp_verifier()

Program verified successfully