In [1]:	Trabalho 3 Grupo 5 Filipe Barbosa a77252 Hugo Ferreira a78555 from z3 import * Problema 1 O seguinte sistema dinâmico denota 4 inversores (A, B, C, D) que lêm um bit num canal input e escrevem num canal output uma transformação desse bit.
	Cada inversor tem um bit s de estado, e é regido pelas seguintes transformações.
	$\begin{aligned} \mathbf{invert}(in,out) \\ x \leftarrow read(\mathbf{in}) \\ s \leftarrow \neg x \parallel s \leftarrow s \\ write(out,s) \end{aligned}$ O sistema termina quando todos os inversores tiverem o estado $s=0$. $\end{aligned}$ Construir um FOTS que descreve o sistema a cima numa abordagem BMC ("bounded model checker"). Definimos cada inversor com uma pré condição que restringe o valor de $s,s>=0$. Começamos com um ciclo while com $pc=0$ que testa
In [2]:	se $s!=0$. Caso seja então entramos no ciclo passando o $pc=1$ e aqui lê o out do inversor antecessor na iteração anterior, efetua a operação $s\leftarrow \neg x \ s\leftarrow s$ e de seguida escreve no out o valor de s . Caso $s=0$ o $pc=2$ e passa para o estado final $stop$. Criamos agora a função que cria a i -ésima cópia das variáveis de estado, agrupadas num dicionário que nos permite aceder às mesmas pelo nome. Define-se as variáveis pc que indica o comando que, em cada momento, está disponivel para executar, s o bit , in como $Input$ do inversor e out como $output$ do inversor. $def \ declare(i,x): \\ state=\{\} \\ state['pc'] = Int('pc'+str(i)+str(x)) \\ state['s'] = Int('s'+str(i)+str(x))$
In [3]:	$ \begin{array}{l} {\rm state} [\verb 'in'] = {\rm Int} (\verb 'in' + {\rm str}(\verb i) + {\rm str}(\verb x)) \\ {\rm state} [\verb 'out'] = {\rm Int} (\verb 'out' + {\rm str}(\verb x)) \\ {\rm return} \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \$
In [4]:	mais a variável $out Ant$ que é o out na iteração anterior do inversor que se liga ao atual e $out 1$, $out 2$ que são os output dos restantes inversores. Precisamos de saber o output de todos os inversores para saber se todos os valores de $s=0$ e então terminar o programa: $ (pc=0 \land (((s=0 \land out 1=0 \land out 2=0 \land out Ant=0) \implies pc'=2) \lor ((s!=0 \lor out 1!=0 \lor out 2!=0 \lor out Ant!=0) \implies pc'=1)) \land s'=s \land out'=s' \land in'=out Ant) $ $ (pc=1 \land pc'=0 \land ((s'=s) \lor (out Ant=1 \implies s'=0 \land out Ant=0 \implies s'=1)) \land out'=s' \land in'=out Ant) $ $ (pc=2 \land pc'=2 \land s'=s \land out'=s' \land in'=in) $ $ (pc=2 \land pc'=2 \land s'=s \land out'=s' \land in'=in) $ $ (pc=2 \land pc'=2 \land s'=s \land out'=s' \land in'=in) $
	t1 = And(curr['pc'] == 0, If(And(curr['s'] == 0, out1 == 0, out2 == 0, outAnt == 0), prox['pc'] == 2, prox['pc'] == 1), prox['s'] == curr['s'], prox['out'] == prox['s'], prox['in'] == outAnt) t2 = And(curr['pc'] == 1, prox['s'] == curr['s'], If(outAnt == 1, prox['s'] == 0, prox['s'] == 1)), prox['out'] == prox['s'], prox['in'] == outAnt) t3 = And(curr['pc'] == 2, prox['s'] == curr['s'], prox['out'] == prox['s'], prox['in'] == curr['s'], prox['out'] == prox['s'], prox['in'] == curr['in']) return Or(t1,t2,t3) Criamos agora a função de ordem superior gera_traco que, para quatro estados (um para cada inversor), gera uma cópia das variáveis do estado, um predicado que define o estado inicial, outro que adiciona pares de transições entre pares de estados e um número n que
In [13]:	<pre>define o tamanho do traço. def gera_traco(declare,init,trans,n): s = Solver() state0 = [declare(i,0) for i in range(n)] state1 = [declare(i,1) for i in range(n)] state2 = [declare(i,2) for i in range(n)] state3 = [declare(i,3) for i in range(n)] s.add(init(state0[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state2[0])) s.add(init(state3[0])) for i in range(n-1): s.add(trans(state0[i],state0[i+1],state3[i]['s'],state1[i]['s'],state2[i]['s'])) s.add(trans(state1[i],state1[i+1],state0[i]['s'],state2[i]['s'],state3[i]['s']))</pre>
	<pre>s.add(trans(state2[i], state2[i+1], state1[i]['s'], state0[i]['s'], state3[i]['s'])) s.add(trans(state3[i], state3[i+1], state2[i]['s'], state0[i]['s'], state1[i]['s'])) if s.check() == sat: m = s.model() for i in range(n): print("Iteração", i+1) print("InversorA") for x in state0[i]: print(x, '=', m[state0[i][x]]) print("InversorB") for x in state1[i]: print(x, '=', m[state1[i][x]]) print("InversorD") for x in state2[i]:</pre>
	<pre>print(x,'=',m[state2[i][x]]) print("InversorC") for x in state3[i]: print(x,'=',m[state3[i][x]]) print('\n') gera_traco(declare,init,trans,10) Iteração 1 InversorA pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorB</pre>
	<pre>pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorD pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorC pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 in = 0 out = 1</pre>
	<pre>Iteração 2 InversorA pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD</pre>
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1</pre> Iteração 3 InversorA pc = 0 s = 1 in = 1
	<pre>out = 1 InversorB pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 0 s = 1</pre>
	<pre>in = 1 out = 1 Iteração 4 InversorA pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 s = 1 in = 1 out = 1</pre>
	<pre>InversorD pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1</pre> Iteração 5 InversorA pc = 0
	<pre>s = 0 in = 1 out = 0 InversorB pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorD pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorD pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorC pc = 0</pre>
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 Iteração 6 InversorA pc = 1 s = 0 in = 1 out = 0 InversorB pc = 1 s = 0</pre>
	<pre>in = 0 out = 0 InversorD pc = 1 s = 0 in = 0 out = 0 InversorC pc = 1 s = 1 in = 0 out = 1</pre> Iteração 7
	<pre>InversorA pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorB pc = 0 s = 0 in = 0 out = 0 InversorD pc = 0 s = 0 in = 0</pre>
	<pre>out = 0 InversorC pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 Iteração 8 InversorA pc = 1 s = 0 in = 1 out = 0 InversorB</pre>
	pc = 1 s = 0 in = 0 out = 0 InversorD pc = 1 s = 0 in = 0 out = 0 InversorC pc = 1 s = 1 in = 0 out = 1
	<pre>Iteração 9 InversorA pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorB pc = 0 s = 0 in = 0 out = 0 InversorD pc = 0</pre>
	<pre>s = 0 in = 0 out = 0 InversorC pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 Iteração 10 InversorA pc = 1 s = 0 in = 1</pre>
	<pre>out = 0 InversorB pc = 1 s = 0 in = 0 out = 0 InversorD pc = 1 s = 0 in = 0 out = 0 InversorC pc = 1 s = 1 in = 0</pre>
To [6].	$ \begin{tabular}{ll} \textbf{Verificar por k-induction invariantes.} \\ \begin{tabular}{ll} \textbf{Verificar por k-induction invariantes.} \\ \begin{tabular}{ll} \textbf{Implementamos de seguida o método kinduction_always para verificar invariantes por k-indução. Começamos por usar o $declare$, $init e trans$ definidos anteriormente. De seguida adicionamos ao solver o contrário do que queremos testar e se então o modelo der sat essa propriedade não é respeitada no programa para os k estados. Se o teste a cima der válido (dar $unsat$) testamos então para $k+1$ estados para provar totalmente o invariante. \\ \end{tabular} $
(0]:	<pre>def kinduction_always(declare,init,trans,inv,k): s = Solver() state0 = [declare(i,0) for i in range(k)] state1 = [declare(i,1) for i in range(k)] state2 = [declare(i,2) for i in range(k)] state3 = [declare(i,3) for i in range(k)] s.add(init(state0[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state2[0])) s.add(init(state3[0])) s.add(And([trans(state0[i],state0[i+1],state3[i]['s'],state1[i]['s'],state2[i]['s']) for i in range(k-1)])) s.add(And([trans(state1[i],state1[i+1],state0[i]['s'],state2[i]['s'],state3[i]['s']) for i in range(k-1)])) s.add(And([trans(state2[i],state2[i+1],state1[i]['s'],state0[i]['s'],state3[i]['s']) for i in range(k-1)]))</pre>
	<pre>s.add(And([trans(state3[i], state3[i+1], state2[i]['s'], state0[i]['s'], state1[i]['s']) for i in range(k-1)])) s.add(Or([Not(inv(state0[i])) for i in range(k)])) s.add(Or([Not(inv(state1[i])) for i in range(k)])) s.add(Or([Not(inv(state2[i])) for i in range(k)])) s.add(Or([Not(inv(state3[i])) for i in range(k)])) if s.check() == sat: print('O invariante é falso num dos primeiros', k, 'estados.') return assert (s.check() == unsat) s = Solver() state0 = [declare(i,0) for i in range(k+1)] state1 = [declare(i,1) for i in range(k+1)] state2 = [declare(i,2) for i in range(k+1)]</pre>
	<pre>state3 = [declare(i,3) for i in range(k+1)] s.add(init(state0[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state2[0])) s.add(init(state3[0])) s.add(And([trans(state0[i], state0[i+1], state3[i]['s'], state1[i]['s'], state2[i]['s']) for i in range(k)])) s.add(And([trans(state1[i], state1[i+1], state0[i]['s'], state2[i]['s'], state3[i]['s']) for i in range(k)])) s.add(And([trans(state2[i], state2[i+1], state1[i]['s'], state0[i]['s'], state3[i]['s']) for i in range(k)])) s.add(And([inv(state0[i]) for i in range(k)])) s.add(And([inv(state0[i]) for i in range(k)])) s.add(And([inv(state1[i]) for i in range(k)]))</pre>
	$s. \operatorname{add}(\operatorname{And}([\operatorname{inv}(\operatorname{state2}[i]) \ \mathbf{for} \ i \ \mathbf{in} \ \operatorname{range}(k)]))$ $s. \operatorname{add}(\operatorname{And}([\operatorname{inv}(\operatorname{state3}[i]) \ \mathbf{for} \ i \ \mathbf{in} \ \operatorname{range}(k)]))$ $s. \operatorname{add}(\operatorname{Not}(\operatorname{inv}(\operatorname{state1}[k])))$ $s. \operatorname{add}(\operatorname{Not}(\operatorname{inv}(\operatorname{state2}[k])))$ $s. \operatorname{add}(\operatorname{Not}(\operatorname{inv}(\operatorname{state2}[k])))$ $s. \operatorname{add}(\operatorname{Not}(\operatorname{inv}(\operatorname{state3}[k])))$ $\mathbf{if} \ \mathbf{s}. \operatorname{check}() == \operatorname{sat}:$ $\operatorname{print}('\operatorname{Não} \ \acute{\mathbf{e}} \ \operatorname{possível} \ \operatorname{provar} \ o \ \operatorname{invariante} \ \operatorname{com'}, k, '\operatorname{indução}.')$ return $\operatorname{assert} \ (s. \operatorname{check}() == \operatorname{unsat})$ $\operatorname{print}("\operatorname{Propriedade} \ \mathrm{válida!"})$ $\operatorname{De} \ \operatorname{seguida} \ \operatorname{testa-se} \ \operatorname{se} \ o \ \operatorname{valor} \ \operatorname{de} \ \operatorname{acordo} \ \operatorname{com} \ o \ pc \ \operatorname{que} \ \operatorname{o} \ \operatorname{programa} \ \operatorname{se} \ \operatorname{encontra}, \ \operatorname{caso} \ pc = 1 \ o \ s = 1, \ \operatorname{e} \ \operatorname{e} \ pc = 0 \ o \ s = 0 \ \operatorname{ou} \ s = 1.$
	<pre>def em_execucao(state): return Or(If(state['pc'] == 1, state['s'] == 1, state['s'] >= 0), If(state['pc'] == 0, state['s'] == 1, state['s'] >= 0)) kinduction_always(declare,init,trans,em_execucao,10) Propriedade válida! Testamos de seguida se quando o inversor termina (pc = 2) o s é 0. def termina_quando_s0(state): return (If(state['pc'] == 2, state['s'] == 0, state['s'] >= 0))</pre>
n [18]:	Rinduction_always (declare, init, trans, termina_quando_s0,10) Verificar em que condições o sistema termina. Agora para testar em que condições o programa termina em k iterações criamos o $bmc_eventually$ que vai de encontro à versão $kinduction_always$ mas agora adicionamos logo a propriedade que queremos que aconteça e o programa dá o estado inicial e restantes iterações para conseguir cumprir essa propriedade. $def bmc_eventually (declare, init, trans, prop, k) :$ $s = Solver()$
	<pre>state0 = [declare(i,0) for i in range(k)] state1 = [declare(i,1) for i in range(k)] state2 = [declare(i,2) for i in range(k)] state3 = [declare(i,3) for i in range(k)] s.add(init(state0[0])) s.add(init(state1[0])) s.add(init(state2[0])) s.add(init(state3[0])) s.add(And([trans(state0[i], state0[i+1], state3[i]['s'], state1[i]['s'], state2[i]['s']) for i in rang(k-1)])) s.add(And([trans(state1[i], state1[i+1], state0[i]['s'], state2[i]['s'], state3[i]['s']) for i in rang(k-1)])) s.add(And([trans(state2[i], state2[i+1], state1[i]['s'], state0[i]['s'], state3[i]['s']) for i in rang(k-1)])) s.add(And([trans(state3[i], state3[i+1], state2[i]['s'], state0[i]['s'], state1[i]['s']) for i in rang(k-1)]))</pre>
	<pre>(k-1)])) s.add(Or([(prop(state0[i]))</pre>
	<pre>print(x,'=',m[statel[i][x]]) print("InversorD") for x in state2[i]:</pre>
n [17]:	para os 4 inversores o $pc=2$. def termina(state): return state['pc']==2 bmc_eventually(declare,init,trans,termina,10) Iteração 1 InversorA pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorB
	<pre>pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorD pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 InversorC pc = 0 s = 1 in = 0 out = 1 in = 0 out = 1</pre>
	<pre>Iteração 2 InversorA pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 1 s = 1</pre>
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1</pre> Iteração 3 InversorA pc = 0 s = 1 in = 1
	<pre>out = 1 InversorB pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 0 s = 1</pre>
	<pre>in = 1 out = 1 Iteração 4 InversorA pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 1 s = 1 in = 1</pre>
	<pre>out = 1 InversorD pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1</pre> Iteração 5 InversorA
	<pre>pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD</pre>
	<pre>InversorC pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 Iteração 6 InversorA pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB po = 1</pre>
	<pre>pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 out = 1 </pre>
	<pre>Iteração 7 InversorA pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 0</pre>
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 0 s = 1 in = 1 out = 1</pre> Iteração 8 InversorA pc = 1 s = 1
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 InversorB pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorD pc = 1 s = 1 in = 1 out = 1 InversorC pc = 1 s = 1</pre>
	<pre>s = 1 in = 1 out = 1 Iteração 9 InversorA pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorB pc = 0 s = 0 in = 1</pre>
	<pre>out = 0 InversorD pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0 InversorC pc = 0 s = 0 in = 1 out = 0</pre> Iteração 10
	<pre>InversorA pc = 2 s = 0 in = 0 out = 0 InversorB pc = 2 s = 0 in = 0 out = 0 InversorD pc = 2 s = 0 in = 0</pre>
	<pre>in = 0 out = 0 InversorC pc = 2 s = 0 in = 0 out = 0</pre> Termina com 10 iterações!