

Teste - 4/5/23

1) R	A0	A1	A2	S	B0	B1	B2	Q	B0	B1	B2
A0	1	1	0	C0	0	0	0	B0	0	1	1
A1	0	1	1	C1	0	0	1	B1	1	0	1
A2	0	0	1	C2	0	1		B2	1	1	0
				C3	1	0					

Simple: máx. um 1 por coluna

Total: pelo menos um 1 por coluna

Injetiva: máx. um 1 por fila

Sobrejetiva: pelo menos um 1 por fila

Reflexiva:  $id \subseteq Relação$

Irreflexiva:  $R \cap id = \emptyset$

Simétrica:  $Relação = Relação^o$

	A	S	Q
Simple	X	✓	X
Inteira	✓	✓	✓
Injetiva	X	✓	X
Sobrejetiva	✓	X	✓
Reflexiva	✓	X	X
Simétrica	X	X	✓
Irreflexiva	X	X	✓

$$2) \frac{h \circ g}{h \circ g} = \frac{g}{g} \Leftrightarrow h \text{ é injetiva}$$

$$\frac{h \circ g}{h \circ g} = \frac{g}{g}$$

$$\Leftrightarrow \{5, 52\}$$

$$g \circ \frac{h}{h} \circ g = g \circ g$$

$\Leftrightarrow \{ \text{Monotonia da composição relacional, 2.4; 5.13} \}$

$$\frac{h}{h} = id$$

3)  $[BrontWheel, rearWheel]$  é injetiva

Por 5.186,

•  $BrontWheel$  é injetiva  $\rightarrow 1^a$  cláusula

•  $rearWheel$  é injetiva  $\rightarrow 4^a$  cláusula

•  $BrontWheel^o \cdot rearWheel = \emptyset \rightarrow 2^a$  e  $3^a$  cláusulas

Qualidade do modelo:

$\rightarrow$  Asser de quantidades redundante

$\rightarrow$

4)  $J \in T.S. \leq$

$\Leftrightarrow \{S, 19\}$

$\langle \forall h, j : j \mid m : \langle \exists s : j \mid s : s(S, \leq) m \rangle$

$\Leftrightarrow \{S, 11\}$

$\langle \forall h, j : j \mid m : \langle \exists s : j \mid s : s(S, \leq) m \rangle$

$\Leftrightarrow \{ \neg T = \text{true}, S, 11, A, 8 \}$

$\langle \forall h, j : j \mid h : \langle \exists s, m : s, 5m : m \leq m \rangle$

Isso garante  $m - m \geq 0$ .

Queremos também garantir  $500 \leq n - m$ .

$500 \leq n - m$

$\Leftrightarrow \{ \text{Aritmética} \}$

$m + 500 \leq n$

$\Leftrightarrow$

$m((+500)^0, (\leq 1)n$

Logo  $x = (+500)^0 \Leftrightarrow x^0 = (+500)$

5)  $\left\{ \begin{array}{l} G : A^* \rightarrow A \times A^* \\ G = \frac{\text{bag}}{\text{bag} \cdot \text{cons}} \end{array} \right.$

$G = \frac{\text{bag}}{\text{bag} \cdot \text{cons}}$

$G = \frac{\text{bag}}{\text{bag} \cdot \text{cons}}$

$\text{bag} \cdot \text{cons}$

$\Leftrightarrow \{ \text{Van der Velden} \}$

$(h, t) G x = (h, t) \frac{\text{bag}}{\text{bag} \cdot \text{cons}} x$

$\text{bag} \cdot \text{cons}$

$\Leftrightarrow \{ \text{Guandamapa} \}$

$(h, t) G x = (\text{bag} \cdot \text{cons})(h, t) = \text{bag } x$

$\Leftrightarrow \{ \text{Aplica o ponto, definindo de cons} \}$

$(h, t) G x = \text{bag}(h, t) = \text{bag } x$

$x$  não pode ser  $[]$

$$6) G' = \left( \text{id} \times \frac{\text{bag}}{\text{bag}} \right) \cdot \text{cons}^0$$

$$(h, t) G' u$$

$$\Leftrightarrow \{ \text{Def. } G' \}$$

$$(h, t) \left( \left( \text{id} \times \frac{\text{bag}}{\text{bag}} \right) \cdot \text{cons}^0 \right) u$$

$$\Leftrightarrow \{ S.11 \}$$

$$\langle \exists h', t' : (h, t) \left( \text{id} \times \frac{\text{bag}}{\text{bag}} \right) (h', t') : (h', t') \text{cons}^0 u \rangle$$

$$\Leftrightarrow \{ \text{Conversa e def. cons} \}$$

$$\langle \exists h', t' : (h, t) \left( \text{id} \times \frac{\text{bag}}{\text{bag}} \right) (h', t') : (h', t') = u \rangle$$

$(h, t) G u$  significa que  $h, t$  é uma permutação de  $u$

$(h, t) G' u$  significa que  $h$  é a cabeça de  $u$  e  $t$  é uma permutação da cauda de  $u$

$$7) (T \Rightarrow S) = S$$

$$X \subseteq T \Rightarrow S$$

$$\Leftrightarrow \{ S.448 \}$$

$$X \cap T \subseteq S$$

$$\Leftrightarrow \{ S.67 \}$$

$$X \subseteq S$$

$$8) (\div a) \cdot (\div b) = (\div b) \cdot (\div a)$$

$$\Leftrightarrow \{ \text{Pointwise } (\div u)y = y \div u \} \quad \}$$

$$(u \div b) \div a = (u \div a) \div b$$

$\therefore \{ \text{Igualdade Indutiva sobre } \leq \text{ em } \mathbb{N}_0 \}$

$$u \leq (u \div b) \div a$$

$$\Leftrightarrow \{ F4 - GC (x \div a) \vdash (\div a) \} \quad \}$$

$$u \times a \leq u \div b$$

$$\Leftrightarrow \{ F4 - GC (x \div b) \vdash (\div b) \} \quad \}$$

$$(u \times a) \times b \leq u$$

$$\Leftrightarrow \{ \text{Multiplicação associativa e comutativa} \} \quad \}$$

$$(u \times b) \times a \leq u$$

$$\Leftrightarrow \{ F4 \wedge x - GC (\div a) \vdash (x \div a) \vdash (\div b) \vdash (x \div b) \}$$

$$u \leq (u \div a) \div b$$