

**Programação Concorrente - Exercícios 4**  
**Isomorfismo, Equivalência de Traços e Bissimulação Forte**

1. Sendo

$$\begin{aligned} P &:= a!.0 + b!.0 \\ Q &:= b!.0 + a!.0 \end{aligned}$$

será que se verificam as seguintes relações

$$\begin{aligned} P &\sim_{tr} Q \\ a!.P &\sim_{tr} a!.Q \\ a!.P + a!.P &\sim_{tr} a!.Q + a!.Q \end{aligned}$$

e o mesmo para  $\sim_{iso}$ ?

2. Mostra que  $(b!.0 + c!.0) \sim_{iso} (c!.0 + b!.0)$  mas  $a!.(b!.0 + c!.0) + a!.(b!.0 + c!.0) \not\sim_{iso} a!.(b!.0 + c!.0) + a!.(c!.0 + b!.0)$  e conclui que  $\sim_{iso}$  não é uma congruência.
3. Mostra que para qualquer  $P, Q, R \in CCS$

$$\begin{aligned} P + Q &\sim_{tr} Q + P \\ (P + Q) + R &\sim_{tr} P + (Q + R) \\ P + 0 &\sim_{tr} P, \end{aligned}$$

e  $\alpha.(P + Q) \sim_{tr} \alpha.P + \alpha.Q$ .

4. Sendo

$$\begin{aligned} CTM &:= coin?.(coffee!.CTM + tea!.CTM) \\ CTM' &:= coin?.coffee!.CTM' + coin?.tea!.CTM' \end{aligned}$$

Mostra que  $CTM \sim_{tr} CTM'$ .

5. Resolver os exercícios de bissimulação em <http://tinyurl.com/pseuco>
6. Mostra as seguintes propriedades da relação de bissimilaridade  $\sim$
- $\sim$  é uma relação de equivalência.
  - $\sim$  é maior bissimulação.
  - $s \sim t$  se e só se para cada  $\alpha \in Act$ 
    - Se  $s \xrightarrow{\alpha} s'$  então existe  $t'$  tal que  $t \xrightarrow{\alpha} t'$  e  $s' \sim t'$
    - Se  $t \xrightarrow{\alpha} t'$  então existe  $s'$  tal que  $s \xrightarrow{\alpha} s'$  e  $s' \sim t'$ .

7. Seja  $TS = (S, Act, \longrightarrow)$  tal que  $S = \{s_i \mid i \geq 1\} \cup \{t\}$ ,  $Act = \{a\}$  e  $\xrightarrow{a} = \{(s_i, s_{i+1} \mid i \geq 1\} \cup \{(t, t)\}$ .

Mostrar que  $s_1 \sim t$  provando que  $R = \{(s_i, t) \mid i \geq 1\}$  é uma bissimulação.

8. Considera os processos  $P$  e  $Q$  definidos por

$$P := a.P_1 + b.P_2$$

$$P_1 := c.P$$

$$P_2 := c.P$$

e

$$Q := a.Q_1 + b.Q_2$$

$$Q_1 := c.Q_3$$

$$Q_2 := c.Q_3$$

$$Q_3 := a.Q_1 + b.Q_2$$

Mostra que  $P \sim Q$  encontrando uma bissimulação que contenha  $(P, Q)$ . Desenha os sistemas de transição correspondentes e testa no pseuCo.com.

9. Considera os processos  $P$  e  $Q$  definidos por

$$P := a.P_1$$

$$P_1 := b.P + c.P$$

e

$$Q := a.Q_1$$

$$Q_1 := b.Q_2 + c.Q$$

$$Q_2 := a.Q_3$$

$$Q_3 := b.Q + c.Q_2$$

Mostra que  $P \sim Q$  encontrando uma bissimulação que contenha  $(P, Q)$ .

10. Mostra que se  $P \sim Q$  e  $\alpha \in Act$ ,  $R \in CCS$  e  $H \subseteq Com$ ,

$$\alpha.P \sim \alpha.Q$$

$$P + R \sim Q + R$$

$$R + P \sim R + Q$$

$$P|R \sim Q|R$$

$$R|P \sim R|Q$$

$$P \setminus H \sim Q \setminus H$$

11. Considera os processos

$$P := a.(b.0 + c.0)$$

$$Q := a.b.0 + a.c.0$$

Mostra que  $P$  e  $Q$  não são fortemente bissimilares.

12. Mostrar que

$$\begin{aligned} P + Q &\sim Q + P \\ P + 0 &\sim P \\ (P + Q) + R &\sim P + (Q + R) \end{aligned}$$

13. Mostrar que para qualquer  $P, Q, R \in CCS$ ,

$$\begin{aligned} P|Q &\sim Q|P \\ P|0 &\sim P \\ (P|Q)|R &\sim P|(Q|R) \end{aligned}$$

Nota: começa por mostrar que as seguintes relações são bissimulações fortes:

$$\begin{aligned} \{(P|Q, Q|P) \mid P, Q \in CCS\}, \\ \{(P|0, P) \mid P \in CCS\}, \\ \{((P|Q)|R, P|(Q|R)) \mid P, Q, R \in CCS\}. \end{aligned}$$

14. o a seguinte especificação de um contador:

$$\begin{aligned} C_0 &:= inc.C_1 \\ C_n &:= inc.C_{n+1} + dec.C_{n-1}, \text{ para } n \geq 1 \end{aligned}$$

e considera o processo  $C := inc.(C|dec.0)$ . Mostra que a seguinte relação é uma bissimulação.

$$\begin{aligned} \mathcal{R} = \{ & (C | \prod_{i=1}^k P_i, C_n) \mid k \geq 0 \wedge (P_i = 0 \vee P_i = dec.0) \\ & \wedge \text{o número de is com } P_i = dec.0 \text{ é n} \} \end{aligned}$$

Nota: Supõe  $(C | \prod_{i=1}^k P_i, C_n) \in \mathcal{R}$ . mostra que

1. se  $C | \prod_{i=1}^k P_i \xrightarrow{\alpha} P$  existe  $Q$  tal que  $C_n \xrightarrow{\alpha} Q$  e  $(P, Q) \in \mathcal{R}$ .
2. se  $C_n \xrightarrow{\alpha} Q$  existe  $P$  tal que  $C | \prod_{i=1}^k P_i \xrightarrow{\alpha} P$  e  $(P, Q) \in \mathcal{R}$ .

15. Considera a especificação de um buffer com capacidade 1.

$$B := put?.get?.B$$

Para  $n \geq 1$  podemos iterativamente definir um buffer de capacidade  $n$ , onde  $B_i^n$  indica um buffer de capacidade  $n$  com  $0 \leq i \leq n$  elementos.

$$\begin{aligned}
B_0^n &:= \text{put?}.B_1^n \\
B_i^n &:= \text{put?}.B_{i+1}^n + \text{get?}.B_{i-1}^n, \quad 0 < i < n \\
B_n^n &:= \text{get?}.B_{n-1}^n
\end{aligned}$$

- (a) Verifica que  $B \sim_{iso} B_0^1$  (desenha os seus diagramas).
- (b) Verifica que  $B_0^2 \sim B_0^1 | B_0^1$  (desenha os seus diagramas).
- (c) Mostra que para  $n \geq 1$ ,  $B_0^n \sim \underbrace{B_0^1 | B_0^1 | \dots | B_0^1}_n$ .

Nota: mostrar que a seguinte relação é uma bissimulação

$$\mathcal{R} = \{(B_i^n, B_{i_1}^1 | B_{i_2}^1 | \dots | B_{i_n}^1) \mid i_j \in \{0, 1\} \wedge \sum_{j=1}^n i_j = i\}$$