

1- O escalonamento  $S_e$  é completo, por isso, todas as ações de cada Transição e Teste da ordem de ocorrência dentro de cada operação.

2-  $S_e = r_1(y), r_2(z), r_1(x), r_3(x), r_3(z), w_1(y), w_3(y), w_2(z), w_1(x), r_3(x), r_1(z), c_2, c_3, c_1$ .

1. Conflito em  $y$ :  $w_3(y) \rightarrow r_1(y)$ , sendo assim  $T_3$  deve confirmar antes de  $T_1$ , o que é o caso então não tem problemas aqui.

2. Conflito em  $z$ :  $w_2(z) \rightarrow r_1(z)$ ,  $T_2$  deve confirmar antes de  $T_1$ ,  $c_2, c_3, c_1$ , não tem problemas aqui.

3. Conflito em  $x$ :  $w_1(x) \rightarrow r_3(x)$ ,  $T_1$  deve confirmar antes de  $T_3$ , não acontece então temos tudo certo.

3- Conflitos:

$T_2 \rightarrow T_3$   $y$ :  $r_2(y) \rightarrow w_3(y)$  A cresta  $S_e$  de quem executou a op primeiro  
 $T_3 \rightarrow T_1$   $w_3(y) \rightarrow r_1(y)$  e depois para quem executou depois

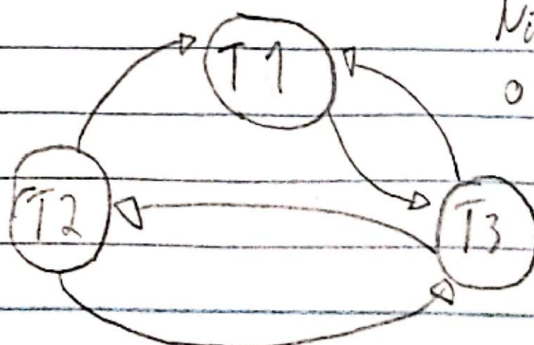
$x$ :  $r_2(x) \rightarrow w_1(x)$   $T_2 \rightarrow T_1$

$w_1(x) \rightarrow r_3(x)$   $T_1 \rightarrow T_3$

$z$ :  $r_3(z) \rightarrow w_2(z)$   $T_3 \rightarrow T_2$

$w_2(z) \rightarrow r_1(z)$   $T_2 \rightarrow T_1$

GRAFO:



Não Serializável, pois o grafo possui ciclos.