

# Lista 29 - Guilherme Arai Fregatto

## Exercício 1:

Na figura2(a) A inclusão da condição pode mudar o resultado, pois se atualização em X de T1 for perdida e o valor de X for 89, o schedule subtrai 2 de 89 porém não é armazenado, fazendo com que T2 leia 89 e tente somar 2, sendo barrado na nova condição e o valor de X se mantendo em 89.

Na figura2(b) A inclusão da condição não altera o valor final do shcedule.

## Exercício 2:

- S1: r1(x); w1(x); r1(y); w1(y); r2(x); w2(x);    Serializável
- S2: r2(x); w2(x); r1(x); w1(x); r1(y); w1(y);    Serializável
- S3: r1(x); r2(x); w1(x); r1(y); w1(y); w2(x);
- S4: r1(x); w1(x); r2(x); r1(y); w1(y); w2(x);
- S5: r1(x); w1(x); r1(y); r2(x); w1(y); w2(x);
- etc.

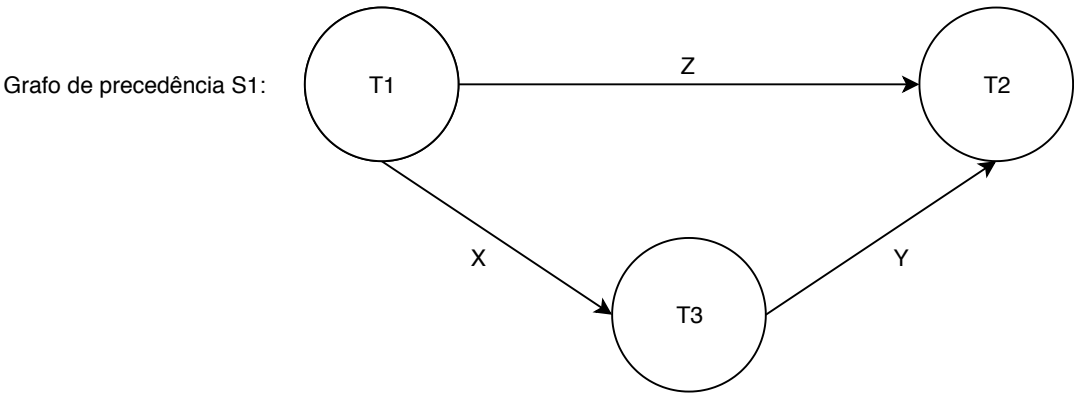
## Exercício 3:

Para 3 transações existem 6 schedules serializáveis (n!).

São eles:

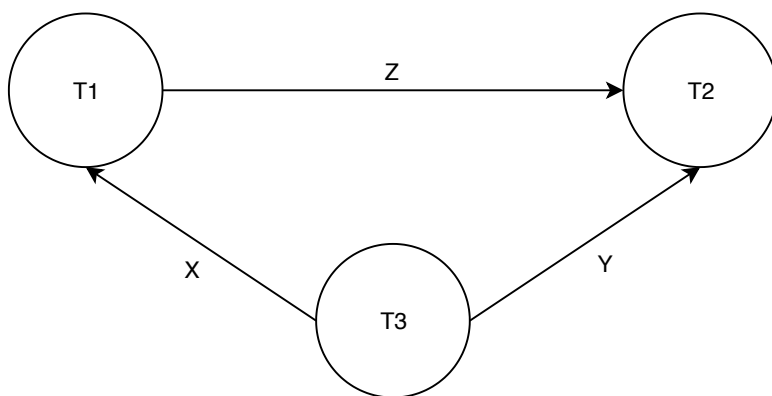
- {1, 2, 3}
- {1, 3, 2}
- {2, 1, 3}
- {2, 3, 1}
- {3, 2, 1}
- {3, 1, 2}

## Exercício 4:



Schedules equivalentes: T1 -> T3 -> T2

Grafo de precedência S2:



Schedules equivalentes: T3 -> T1 -> T2