No Recuperable: Esto es una Lectura Sucia

|  |  |
| --- | --- |
| T1 | T2 |
| Lee(x) |  |
| Escribe(x) |  |
|  | Lee(x) |
| Lee(y) |  |
|  | Escribe(x) |
|  | Commit |
| Si aquí falla T1 aquí, entonces el dato x de T2 queda inconsistente, y es muy muy difícil recuperarlo |  |
| Escribe(y) |  |
| Commit |  |

Recuperable

|  |  |
| --- | --- |
| T1 | T2 |
| Lee(x) |  |
| Escribe(x) |  |
|  | Lee(x) |
| Lee(y) |  |
|  | Escribe(x) |
| Escribe(y) |  |
| Commit |  |
|  | Commit |
| Si T1 falla, hace roolback pero T2 aún no hizo Commit, entonces el dato x en T2 se puede recuperar. | |

Aborts en Cascada

|  |  |
| --- | --- |
| T1 | T2 |
| Lee(x) |  |
| Escribe(x) |  |
|  | Lee(x) |
| Lee(y) |  |
|  | Escribe(x) |
| Escribe(y) |  |
| Aborts |  |
|  | Aborts en Cascada |
| Restauración en cascada (aborts en cascada): una transacción no confirmada hace roolback porque leyó un dato de una transacción que falló. | |

Estricta

|  |  |
| --- | --- |
| T1 | T2 |
| Lee(x) |  |
| Escribe(x) |  |
| Lee(y) |  |
| Escribe(y) |  |
| Commit |  |
|  | Lee(x) |
|  | Escribe(x) |
|  | Commit |
| T2 lee datos escritos por T1, pero solo después de que hayan sido confirmadas por T1. | |

El ejercicio de la práctica S1=R1(X), R2(Y), W2(X), W1(Y), C1,C2

|  |  |
| --- | --- |
| T1 | T2 |
| Lee(x) |  |
|  | Lee(y) |
|  | Escribe(x) |
| Escribe(y) |  |
| Commit |  |
|  | Commit |
| Ninguna transacción lee de otra, o graba sobre valores grabados de otra, entonces S1 es estricta y recuperable | |