Architettura di un DBMS

Modulo: GESTORE DELL'AFFIDABILITA'

Esercizio

Si supponga che si verifichi un guasto di sistema con perdita del contenuto della memoria centrale. Al momento del guasto il contenuto del file di LOG è il seguente:

DUMP; B(T1), B(T2), B(T3), I(T1,O1,A1), D(T2,O2,B2), B(T4), U(T4,O3,B3,A3), U(T1, O4,B4,A4), C(T2), CK(T1,T3,T4), B(T5), B(T6), U(T5,O5,B5,A5), A(T3), CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4), U(T7,O6,B6,A6), U(T6,O3,B7,A7), B(T8), A(T7), guasto

Illustrare cosa accade al riavvio del sistema nell'esecuzione della procedura di ripresa a caldo.

SOLUZIONE

Passo 1: risalgo fino all'ultimo record di checkpoint

CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4), U(T7,O6,B6,A6), U(T6,O3,B7,A7), B(T8), A(T7), guasto

Passo 2: inizializzo UNDO e REDO

$$UNDO = \{T1,T4,T5,T6\}$$

$$REDO = \mathcal{E}$$

Passo 3: ripercorro il LOG dal CK in avanti CK(T1,T4,T5,T6), B(T7),

UNDO =
$$\{T1,T4,T5,T6,\frac{T7}{T7}\}$$

REDO = Æ

CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4),

UNDO =
$$\{T1, T4, T5, T6, T7\}$$

REDO = $\{T4\}$

CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4), U(T7,O6,B6,A6), U(T6,O3,B7,A7), B(T8),

$$UNDO = \{T1,T5,T6,T7,T8\}$$

REDO = \{T4\}

Situazione finale:

Passo 4: disfare operazioni delle transazioni dell'insieme UNDO

```
UNDO = \{T1, T5, T6, T7, T8\}
```

DUMP; B(T1), B(T2), B(T3), I(T1,O1,A1), D(T2,O2,B2), B(T4), U(T4,O3,B3,A3), U(T1,O4,B4,A4), C(T2), CK(T1,T3,T4), B(T5), B(T6), U(T5,O5,B5,A5), A(T3), CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4), U(T7,O6,B6,A6), U(T6,O3,B7,A7), B(T8), A(T7), guasto

Azioni di UNDO:

O3 := B7;

06 := B6;

O5 := B5;

O4 := B4;

Delete(O1);

Passo 5: rifare operazioni delle transazioni dell'insieme REDO DUMP; B(T1), B(T2), B(T3), I(T1,O1,A1), D(T2,O2,B2), B(T4), U(T4,O3,B3,A3), U(T1,O4,B4,A4), C(T2), CK(T1,T3,T4), B(T5), B(T6), U(T5,O5,B5,A5), A(T3), CK(T1,T4,T5,T6), B(T7), C(T4), U(T7,O6,B6,A6), U(T6,O3,B7,A7), B(T8), A(T7), guasto

$$REDO = \{T4\}$$

Azioni di REDO:

O3 := A3;