## COMPITO DI SISTEMI INFORMATIVI/BASI DI DATI II

# 26 giugno 2006 (Tot. 16) Tempo: 2h

### Esercizio 1 (punti 3)

Si consideri il seguente log:

1	$\mathbf{p}/\mathbf{T}1$	)
1.	$\mathbf{D}(11)$	,

2. D(T1,O1,B1)

3. B(T2)

4. U(T1,O2,B2,A1)

5. U(T2,O2,B3,A2)

6. I(T1,O3,A3)

7. B(T3)

8. D(T3,O2,B4)

9. U(T2,O3,B5,A4)

10. C(T1)

11. I(T3,O4,A5)

12. U(T2,O4,B6,A6)

13. B(T4)

14. CK(T2,T3,T4)

15. D(T4,O3,B7)

16. B(T5)

17. I(T5,O5,A7)

18. U(T4,O5,B8,A8)

19. U(T2,O4,B9)

20. I(T3,O6,A9)

21. C(T3)

22. B(T6)

23. D(T2,O4,B10)

24. I(T5,O7,A10)

25. C(T5)

26. U(T6,O6,B11,A11)

27. D(T2,O5,B12)

28. C(T4)

si mostrino le operazioni di recovery da effettuare supponendo che il guasto avvenga subito dopo l'ultimo record del log.

## Esercizio 2 (punti 4)

Dato il seguente schedule:

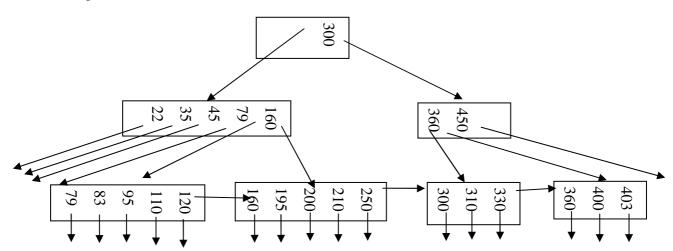
r1(x) w3(z) w4(y) w2(x) r2(y) r3(x) w5(x) r3(y) r1(z)

si indichi se è view-equivalente allo schedule seriale

r1(x) r1(z) w3(z) r3(x) r3(y) w4(y) w2(x) r2(y) w5(x)

#### Esercizio 3 (punti 3)

Sia dato il seguente B+ tree di ordine 5.



Si mostri come si modifica l'albero nel caso di inserimento della chiave 205.

# Esercizio 4 (punti 6)

Siano date le relazioni

Cliente(CodCli,Nome,Cognome,DataDiNascita,Città)

Venditore(CodVend,Nome,Cognome,Città)

Filiale(CodFil,Nome,Città)

la query

SELECT C.\*, V.\*, F.\*

FROM Cliente AS C, Venditore AS V, Filiale AS F

WHERE C.Città=V.Città AND V.Città=F.Città

e i parametri:

buffer di memoria centrale disponibili: M=100

dimensione del buffer: B=500 bytes

numero di tuple: T(Cliente)=40.000, T(Venditore)=10.000, T(Filiale)=1.000

dimensione delle tuple: S(Cliente)=100 bytes, S(Venditore)=125, S(Filiale)=250, S(Città)=25 numero di valori: V(Cliente,Città)=1.000, V(Venditore,Città)=800, V(Filiale,Città)=500

Si stabilisca qual'è l'ordine migliore con cui eseguire i singoli join supponendo di utilizzare sempre l'Hash Join Ibrido. In particolare, occorrerà calcolare il costo delle tre sequenze:

(Cliente ▷ ⟨Venditore) ▷ ⟨Filiale, (Cliente ▷ ⟨Filiale) ▷ ⟨Venditore e

 $(Venditore \triangleright \triangleleft Filiale) \triangleright \triangleleft Cliente.$ 

Si supponga che i record siano impaccati nei buffer e che tutto lo spazio nei buffer sia occupato dai record.

## **SOLUZIONE**

#### Esercizio 1

1. B(T1)

2. D(T1,O1,B1)

3. B(T2)

4. U(T1,O2,B2,A1)

5. U(T2,O2,B3,A2)

6. I(T1,O3,A3)

7. B(T3)

8. D(T3,O2,B4)

9. U(T2,O3,B5,A4)

10. C(T1)

11. I(T3,O4,A5)

12. U(T2,O4,B6,A6)

13. B(T4)

14. CK(T2,T3,T4)

15. D(T4,O3,B7)

16. B(T5)

17. I(T5,O5,A7)

18. U(T4,O5,B8,A8)

19. U(T2,O4,B9)

20. I(T3,O6,A9)

21. C(T3)

22. B(T6)

23. D(T2,O4,B10)

24. I(T5,O7,A10)

25. C(T5)

26. U(T6,O6,B11,A11)

27. D(T2,O5,B12)

28. C(T4)

14 UNDO={T2,T3,T4} REDO={}

16 UNDO={T2,T3,T4,T5} REDO={}

21 UNDO={T2,T4,T5} REDO={T3}

22 UNDO={T2,T4,T5,T6} REDO={T3}

25 UNDO={T2,T4,T6} REDO={T3,T5}

28 UNDO={T2,T6} REDO={T3,T4,T5}

8 D(O2)

18 O5=A8

20 I(O6,A9)

24 I(O7,A10)

#### Esercizio 2

r1(x) w3(z) w4(y) w2(x) r2(y) r3(x) w5(x) r3(y) r1(z)

"legge-da"= $\{(t1,t3),(t2,t4),(t3,t4),(t3,t2)\}$ scritture finali= $\{(t5,x),(t4,y),(t3,z)\}$ 

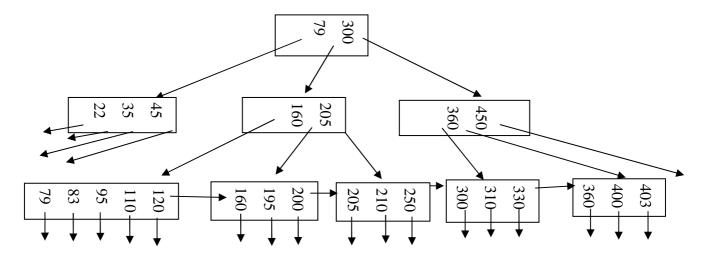
r1(x) r1(z) w3(z) r3(x) r3(y) w4(y) w2(x) r2(y) w5(x)

"legge-da"= $\{(t2,t4)\}$ scritture finali= $\{(t5,x),(t4,y),(t3,z)\}$ 

I due schedule non sono view-equivalenti

UNDO 27 I(O5,B12) 26 O6=B11 23 I(O4,B10) 19 O4=B9 12 O4=B6 9 O3=B5 5 O2=B3 **REDO** 11 I(O4,A5) 15 D(O3) 17 I(O5,A7)

#### Esercizio 3



#### Esercizio 4

buffer di memoria centrale disponibili: M=100

dimensione del buffer: B=500 bytes

numero di tuple: T(Cliente)=40.000, T(Venditore)=10.000, T(Filiale)=1.000

dimensione delle tuple: S(Cliente)=100 bytes, S(Venditore)=125, S(Filiale)=250, S(Città)=25 numero di valori: V(Cliente,Città)=1.000, V(Venditore,Città)=800, V(Filiale,Città)=500

Calcoliamo innanzitutto il numero di blocchi occupati da ciascuna relazione:

B(Cliente)=T(Cliente)\*S(Cliente)/B=40.000\*100/500=8.000

B(Venditore)=10.000\*125/500=2.500

B(Filiale)=1.000\*250/500=500

Prima sequenza: (Cliente ▷ < Venditore) ▷ < Filiale

S(X)=S(Cliente)+S(Venditore)-S(Città)=100+125-25=200

T(X) = T(Cliente) \* T(Venditore) / max(V(Cliente, Città), V(Venditore, Città)) = 40.000 \* 10.000 / 1.000 = 400.000

B(X)=400.000\*200/500=160.000

 $Costo(X \triangleright \langle Filiale \rangle = (3-2*100/500)(500+160.000)=417.300$ 

Costo((Cliente > < Venditore) > < Filiale) = 30.660 + 417.300 = 447.960

Seconda sequenza: (Cliente ▷ ⟨| Filiale) ▷ ⟨| Venditore

Costo(Cliente $\triangleright \triangleleft$ Filiale)=(3-2\*100/500)\*(8.000+500)=22.100

S(Y)=100+250-25=325

T(Y)=40.000\*1.000/1.000=40.000

B(Y)=40.000\*325/500=26.000

 $Costo(Y \triangleright \triangleleft Venditore) = (3-2*100/2.500)(26.000+2.500) = 83.220$ 

 $Costo((Cliente \triangleright \triangleleft Filiale) \triangleright \triangleleft Venditore) = 83.220 + 22.100 = 105.320$ 

Terza sequenza: (Venditore ▷ < | Filiale) ▷ < | Cliente

Costo(Venditore $\triangleright \triangleleft$ Filiale)=(3-2\*100/500)\*(2.500+500)=7.800

Sia Z=Venditore ▷ < Filiale

 $S(Z)=125+250-25=350 \\ T(Z)=10.000*1.000/800=12.500 \\ B(Z)=12.500*350/500=8.750 \\ Costo(Z\triangleright \triangleleft Cliente)=(3-2*100/8.000)(8.750+8.000)=49.831 \\ Costo((Venditore\triangleright \triangleleft Filiale)\triangleright \triangleleft Cliente)=7.800+49.831=57.631 \\ \\$ 

La sequenza migliore per realizzare il join è la terza sequenza.