```
Esercitazione del 13/01/2023
Esercizio 1)
12) P= O(DATAP = DATAR) V (DATAP 201/01/2019/ DATAP 531/12/2019) (PRESTITO)
Query finale: Q= MTITOLO, ANNO (PMIDCOPIA-) COPIA) MIDLIBRO : LIBRO)
16) A: TOGOGNOME :- WALLACE VCOGNOME :- HOT STADTER (AUTORE)
Never 2018: Midcopia (PRESTITO- ODIJO1/2018 SDATAP = 31/12/2012 (PRESTITO))
L = TILIBRO. 10 ((COPIAM 10 == 10 COPIA Never 2018) WIDLIGRO == LIBRO)
Id Needed = MLIBRO, ID (A MAID=LIBRO, AUTORE LIBRO) OL
Query finale: Q = LIBRON Id Needed
Esercizio 2)
22) Noto che A ed E non compaiono come determinati, quindi sono parte
della chiave, F non compare mai come determinante non sara nella chiave.
· Controllo AEBC= R= controllo AEB= R=DAEF + R=DAEB e chi ave.
controllo AECE = R => AEC e' chiave. Le chiavi sono {AEB, AEC}
2b) In Fe presente AB + CD = DAB + D, ma AB non e superchiave e
D non e' primo, quindi lo schema non e' in 3NF,
20) Trovo una copertura minimale, minimizzo i determinati:
F={AB-C,AB-D, AC-B, AC-D, BDE-F, DE-G, G-F}
Ora Vx-yeF controllo se Ix'ex tale che Y=(x')=.
· AB+c, ho che A==A e B=B, quindi e'gizi minimale.
· AB+D, znalogo per AB+C.
· AC+D. ho che CF=C, e'giz' minimale. Osservo che in F.
· BDE = F, ho che DE = {DEGF} = sostituisco con DE - F.
ho ottenuto: F= }AB+C, AB+D, AC-B, AC+D, DE+F, DE+G, G+F}
```

Adesso controllo che non vi sizno ridondanze, per ogni x-ver, verifico se YEXFIEX-yz.

· AB+c, ho che ABFIER-c3 = ABD =D non e' ridond ente.

· AB · D. ho che ABF/EAB+D3 = ABCD = De' riolondante.

· AC - B, ho che ACF/EACB3 = ACD = D non e' ridond ante

· AC - D. ho che ACFIEAC-D3=ABC => non e' ridond zute.

· DE- F, ho che DEFIDE-F3 = DEGF = e' riolondante

Le ultime 2 non sono ridondanti, in quanto il determinato compare in una sola dipendenza.

Copertura minimale: F={AB+C,AC+B,AC+D,DE+G,G+F}, ora applico l'algoritmo, esiste un attributo che non compare in F? No,

=> IX+YEF|XY=R? no => allora p={ABC,ABB,ACD,DEG,GF}, non e'
presente una chiave, allora, per far si che p abbia un loseless Join,
aggiungo AEB: p={ABC,ACD,DEG,FG,AEB}.

Esercizio 3)

pointer x block = \[\frac{2048}{5} = 409 \] blocchi x bucket Dir = \[\frac{400}{409} = 1 \]

record x bucket = \[\frac{19000000}{400} = 47500 \] record x block = \[\frac{2048-5}{355} = 5 \]

block x bucket = [47 500] = 9500. Accessi medi: 19500/27=4750.

Riguardo i block bucket, voglio che $\lceil \frac{x}{5} \rceil = 9500$, m² 47500 e' gi z' il massiomo, voglio che $\lceil \frac{x}{400} \rceil = 47.500 = 7 \times = 47500.400 = 19.000.000 = 11 numero di record e' gi z' massimale!$