

Progetto di Basi di Dati

Calvo Giulia 544434
Curci Giulia 598202
Di Luzio Francesco 596212
Rossi Elvis 561394

June 25, 2021

Contents

1	Descrizione del dominio	2
2	Schema concettuale	2
3	Schema logico relazionale	3
4	Interrogazioni in SQL	5
5	Piani di accesso	6

1 Descrizione del dominio

La fabbrica di marchingegni è interessata a creare un sistema che tenga sotto controllo quelli che sono gli eventi riguardanti la produzione dei propri marchingegni, la loro relativa vendita e la vita professionale dei dipendenti. Abbiamo deciso di cominciare la nostra analisi focalizzandoci sulle persone che fanno parte della vita dell'azienda.

Per ogni persona interessa il nome, il cognome, il numero di telefono, il domicilio e il codice fiscale. La specializzazione effettuata divide questa categoria in clienti e dipendenti, che sono una partizione. I clienti devono essersi registrati per poter effettuare acquisti e ci interessa sapere la data in cui è avvenuta la registrazione. Per i dipendenti ci interessa la data in cui sono stati assunti e il ruolo che hanno all'interno della fabbrica. Il ruolo può assumere una tra quattro posizioni predefinite, ovvero: Capoprogetto, Operaio, Addetto alle vendite, Gestore delle risorse umane. Per ogni dipendente vengono registrate le presenze: nello specifico la data, l'ora di entrata e l'ora di uscita.

Ogni dipendente sottoscrive mensilmente un contratto, basato sulle ore lavorative e la paga. Tutti i contratti vengono gestiti tramite uno storico dove vengono registrate la data di inizio e la data di fine contratto. Un contratto viene approvato da un gestore delle risorse umane e il contratto personale di un gestore delle risorse umane dev'essere approvato da un altro gestore. Un dipendente non ha due o più contratti attivi nello stesso mese.

Più operai si occupano di costruire marchingegni, mentre un solo capoprogetto registra il numero di serie. Ogni marchingegno costruito è basato su un modello di un marchingegno di cui si conoscono il nome e il prezzo.

Per quanto riguarda i clienti, prima di acquistare un marchingegno, devono aver effettuato una prenotazione della quale devono essere registrate la data di consegna ultima, il prezzo totale dei marchingegni selezionati e l'ora in cui è stata effettuata la prenotazione per stabilire le 48 ore entro le quali è possibile richiedere la cancellazione dell'ordine gratuitamente. La prenotazione dev'essere visionata da un addetto alle vendite; una volta approvata, quest'ultimo deve registrare l'importo versato dal cliente che deve essere pari al 40% del prezzo totale.

2 Schema concettuale

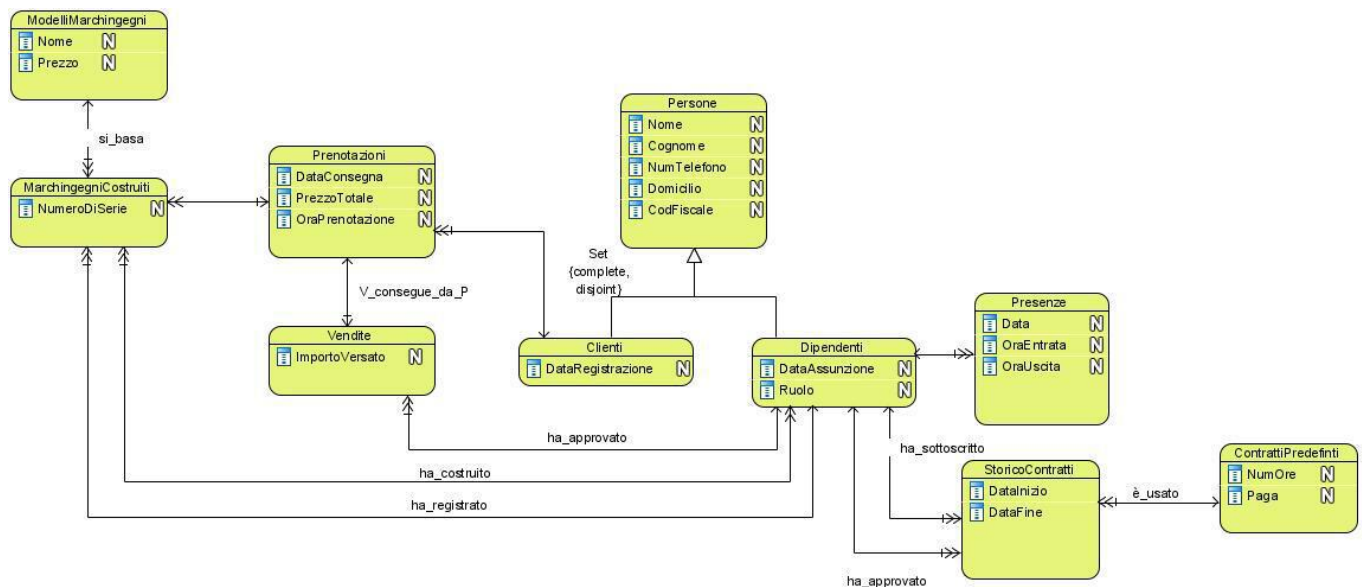


Figure 1: Schema concettuale

StoricoContratti:

Non esiste a, b appartenenti a StoricoContratti tale che $a.IdPersona = b.IdPersona \ \&\& \ (data(a) \cap data(b))$

$\neq \emptyset$).

MarchingegniCostruiti:

Il Dipendente che ha_registrato deve avere ruolo Capoprogetto. I Dipendenti che ha_costruito devono avere ruolo Operaio.

Vendite:

Il Dipendente che ha_approvato deve avere ruolo AddettoVendite.

StoricoContratti:

Il Dipendente che ha_approvato deve avere ruolo GestoreRisorseUmane. Il Dipendente che ha_sottoscritto un Contratto nello StoricoContratti non deve avere ha_approvato come stessa persona.

3 Schema logico relazionale

Come scelta progettuale abbiamo deciso di introdurre degli Id come chiavi per ogni tabella, perchè nei casi in cui c'era una chiara scelta per la chiave, come NumeroDiSerie in MarchingegniCostruiti, è più semplice l'implementazione e comunque senza ridondanze per BCNF. Negli altri casi era necessaria.

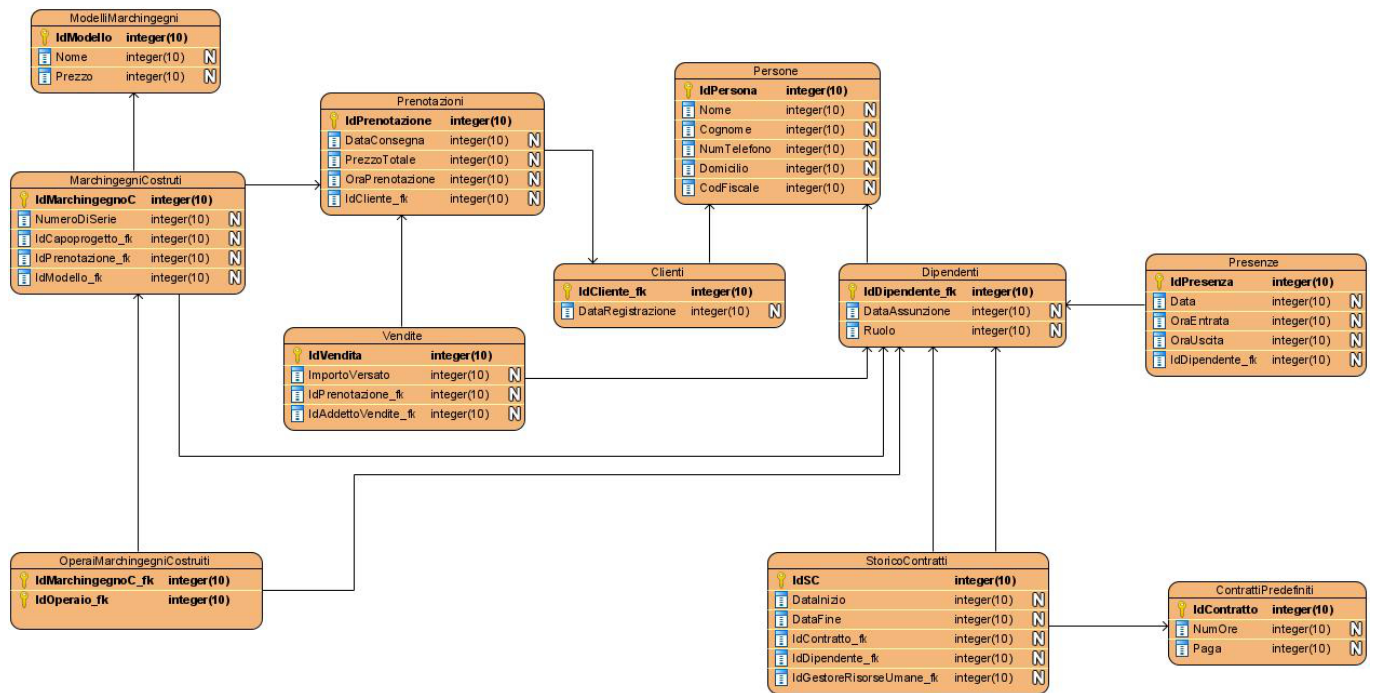


Figure 2: Schema logico relazionale

Abbiamo usato `_fk` per simboleggiare una chiave esterna dato che il programma non ci permetteva di usare `*`.

Schema logico relazionale testuale:

ModelliMarchingegni(IdModello, Nome, Prezzo)
MarchingegniCostruiti(IdMarchingegnoC, NumeroDiSerie, IdCapoprogetto*, IdPrenotazione*, IdModello*)
OperaiMarchingegniCostruiti(IdMarchingegnoC*, IdOperaio*)
Prenotazioni(IdPrenotazione, DataConsegna, PrezzoTotale, OraPrenotazione, IdCliente*)
Vendite(IdVendita, ImportoVersato, IdPrenotazione*, IdAddettoVendite*)
Persone(IdPersona, Nome, Cognome, NumTelefono, Domicilio, CodFiscale)
Clienti(IdCliente*, DataRegistrazione)
Dipendenti(IdDipendente*, DataAssunzione)
Presenze(IdPresenza, Data, OraEntrata, OraUscita, IdDipendente*)
StoricoContratti(IdSC, DataInizio, DataFine, IdContratto*, IdDipendente*, IdGestoreRisorseUmane*)
ContrattiPredefiniti(IdContratto, NumOre, Paga)

Vicoli:

ModelliMarchingegni:

IdModello → Nome, Prezzo

MarchingegniCostruiti:

IdMarchingegnoC → NumeroDiSerie, IdCapoprogetto*, IdPrenotazione*, IdModello*

NumeroDiSerie → IdMarchingegnoC, IdPrenotazione*, IdModello*

Prenotazioni:

IdPrenotazione → DataConsegna, IdCliente*, PrezzoTotale, OraPrenotazione

Vendite:

IdVendita → ImportoVersato, IdPrenotazione*, IdAddettoVendite*

IdPrenotazione* → IdVendita, ImportoVersato, IdAddettoVendite*

Persone:

IdPersona → Nome, Cognome, NumTelefono, Domicilio, CodFiscale

Presenze:

IdPresenza → Data, OraEntrata, OraUscita, IdDipendente*

Data, OraEntrata, IdDipendente* → OraUscita

Data, OraUscita, IdDipendente* → OraEntrata

Data, OraEntrata, OraUscita, IdDipendente* → IdPresenza

StoricoContratti:

IdSC → DataInizio, DataFine, IdContratto*, IdDipendente*, IdGestoreRisorseUmane*

DataInizio, DataFine, IdContratto*, IdDipendente* → IdGestoreRisorseUmane*, IdSC

ContrattiPredefiniti:

IdContratto → NumOre, Paga

Le dipendenze rispettano tutte la BCNF perché tutti gli $R\langle T, F \rangle$ vale che per ogni $X \rightarrow A$ in F non banale, X è una superchiave.

F non è una copertura canonica, dato che ci sono alcuni vincoli ridondanti in MarchingegniCostruiti, Vendite e StoricoContratti.

4 Interrogazioni in SQL

- a) "L'id di prenotazione, il prezzo totale e il prezzo versato di tutte le prenotazioni con data di consegna oggi"

```
1 SELECT P.IdPrenotazione, P.PrezzoTotale, V.ImportoVersato
2 FROM Prenotazioni P
3     JOIN Vendite V ON (P.IdPrenotazione = V.IdPrenotazione_fk)
4 WHERE P.DataConsegna = CURDATE()
```

- b) "Prendere l'id del capoprogetto e la quantità di progetti registrati tali che abbia più di 5 progetti e il prezzo dei singoli progetti sia sopra 10000, in ordine crescente per numero di progetti"

```
1 SELECT MC.IdCapoprogetto_fk, COUNT(MC.IdMarchingegnoC) as NumeroProgetti
2 FROM ModelliMarchingegni MM
3     JOIN MarchingegniCostruiti MC ON (MM.IdModello = MC.IdModello_fk)
4 WHERE MM.Prezzo > 10000
5 GROUP BY MC.IdCapoprogetto_fk
6 HAVING COUNT(MC.IdMarchingegnoC) > 5
7 ORDER BY NumeroProgetti
```

- c) "L'idCliente, il nome, il cognome di tutti i clienti che abbiano fatto acquisti, con data di consegna antecedente al 1 maggio 2020, in media sopra a 20000"

```
1 SELECT C.IdCliente_fk, Pe.Nome, Pe.Cognome
2 FROM Persone Pe
3     JOIN Clienti C ON (Pe.IdPersona = C.IdCliente_fk)
4     JOIN Prenotazioni Pr ON (C.IdCliente_fk = Pr.IdCliente_fk)
5 WHERE Pr.DataConsegna < '2020-05-01'
6 GROUP BY C.IdCliente_fk, Pe.Nome, Pe.Cognome
7 HAVING AVG(Pr.PrezzoTotale) > 20000
```

- d) "Il seriale di tutti i marchingegni a cui ha lavorato almeno un operaio a cui è scaduto il contratto il 23-01-2014"

```
1 SELECT MC.NumeroDiSerie
2 FROM MarchingegniCostruiti MC
3 WHERE EXISTS (
4     SELECT *
5     FROM OperaiMarchingegniCostruiti OMC
6         JOIN Dipendenti D ON (OMC.IdOperaio_fk = D.IdDipendente_fk)
7         JOIN StoricoContratti SC ON (D.IdDipendente_fk = SC.IdDipendente_fk)
8     WHERE MC.IdMarchingegnoC = OMC.IdMarchingegnoC_fk
9           AND SC.DataFine = '2014-01-23'
10 )
```

- e) "Restituire l'id di tutti gli operai che hanno lavorato solo a marchingegni di costo superiore a 10000"

```
1 SELECT OMC.IdOperaio_fk
2 FROM OperaiMarchingegniCostruiti OMC
3 WHERE NOT EXISTS (
4     SELECT *
5     FROM MarchingegniCostruiti MC
6         JOIN ModelliMarchingegni MM ON (MC.IdModello_fk = MM.IdModello)
7     WHERE OMC.IdMarchingegnoC_fk = MC.IdMarchingegnoC
8           AND MM.Prezzo <= 10000
9 )
```

- f) "Tutti i dipendenti che hanno partecipato alla costruzione di più di due marchingegni e con paga minore di 1000"

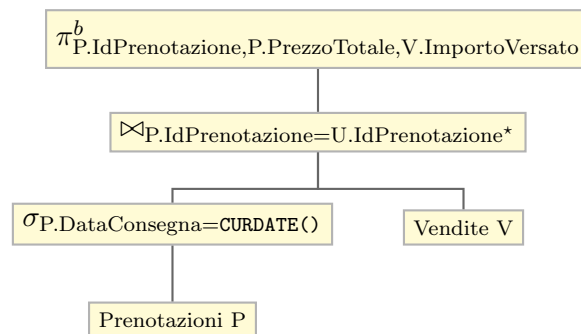
```

1 SELECT D1.IdPersona_fk
2 FROM Dipendenti D1
3     JOIN StoricoContratti SC ON (D.IdDipendente_fk = SC.IdDipendente_fk)
4     JOIN ContrattiPredefiniti CP ON (SC.IdContratto_fk = CP.IdContratto)
5 WHERE CP.Paga < 1000
6     AND 2 < (
7         SELECT COUNT(*)
8         FROM Dipendenti D2
9             JOIN OperaiMarchingegniCostruiti OMC ON (D2.IdDipendente_fk = OMC.
10             ↪ IdOperaio_fk)
11         WHERE D2.IdPersona_fk = D1.IdPersona_fk
12     )

```

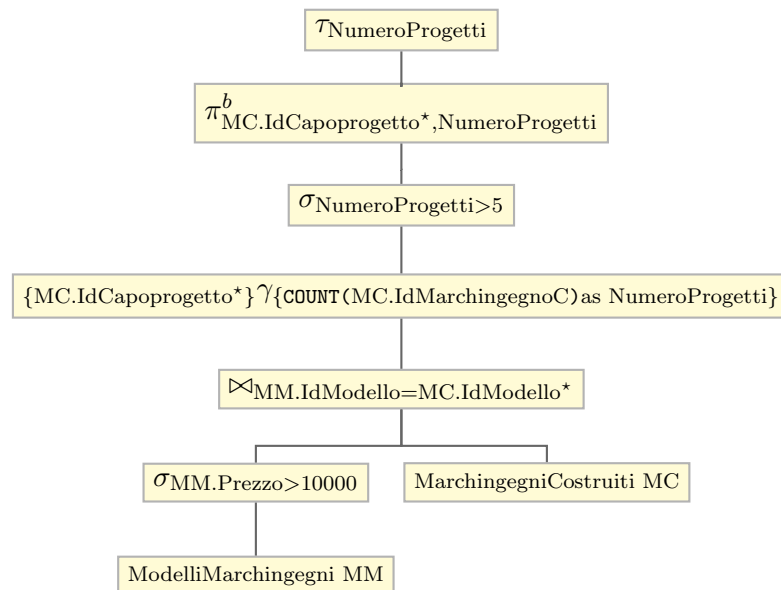
5 Piani di accesso

I) a)



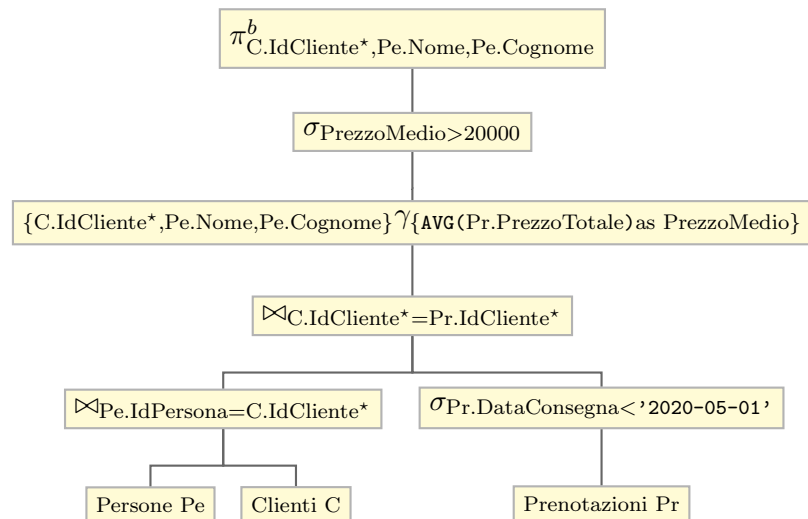
Abbiamo fatto commutare la giunzione con la restrizione.

b)



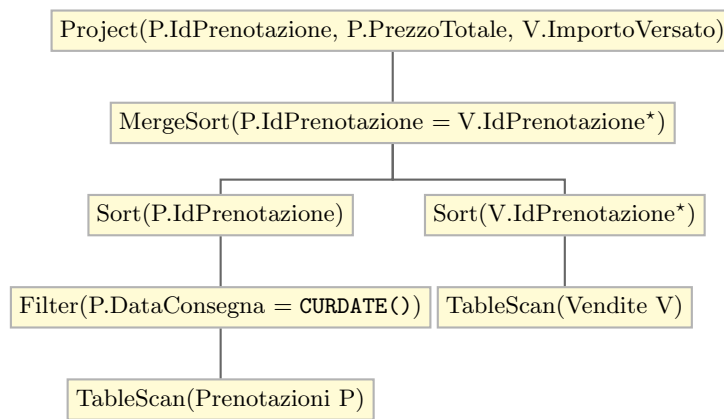
Abbiamo fatto commutare la giunzione con la restrizione $MM.Prezzo > 10000$.

c)

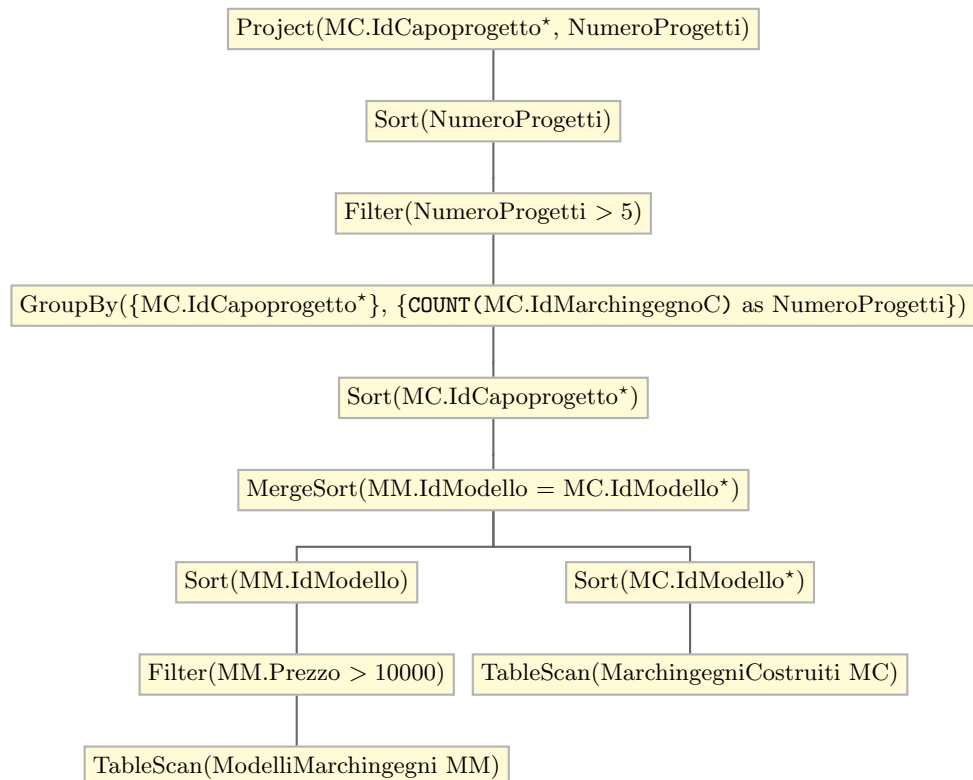


Abbiamo fatto commutare la restrizione $Pr.DataConsegna < '2020-05-01'$ con la giunzione su $IdCliente$.

II) a)

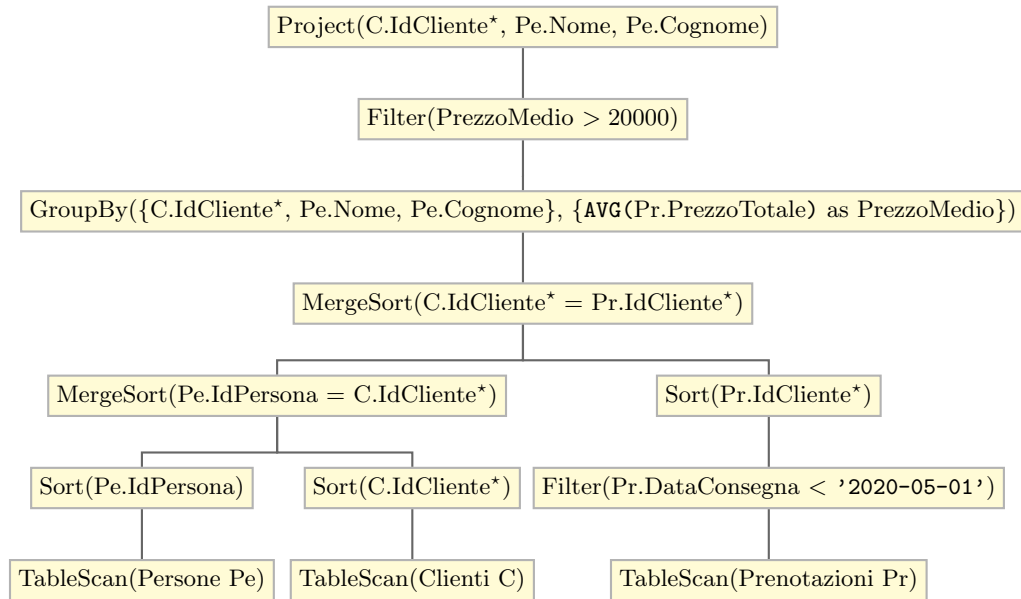


b)



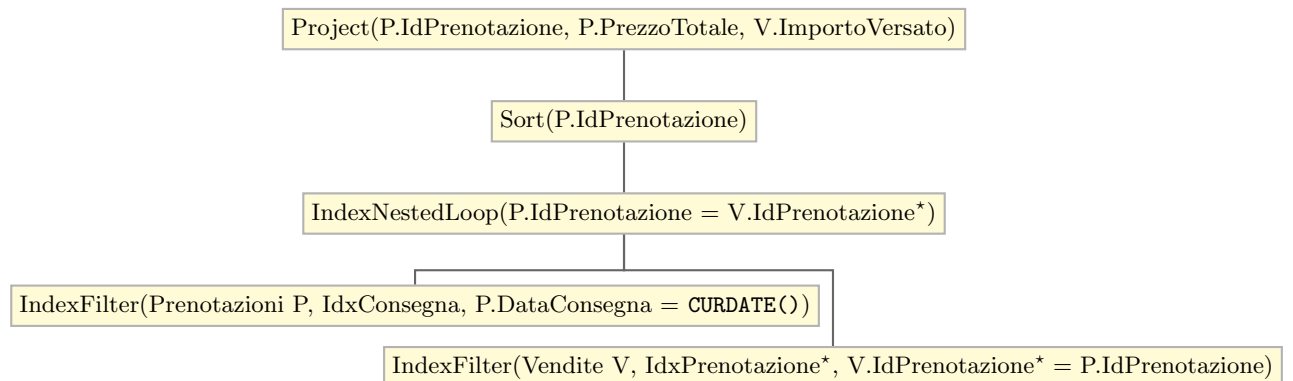
Il sort prima della group by non può essere rimosso in quanto i dati che arrivano dalla MergeSort sono ordinati per $IdModello$ (o equivalentemente per $IdModello^*$).

c)



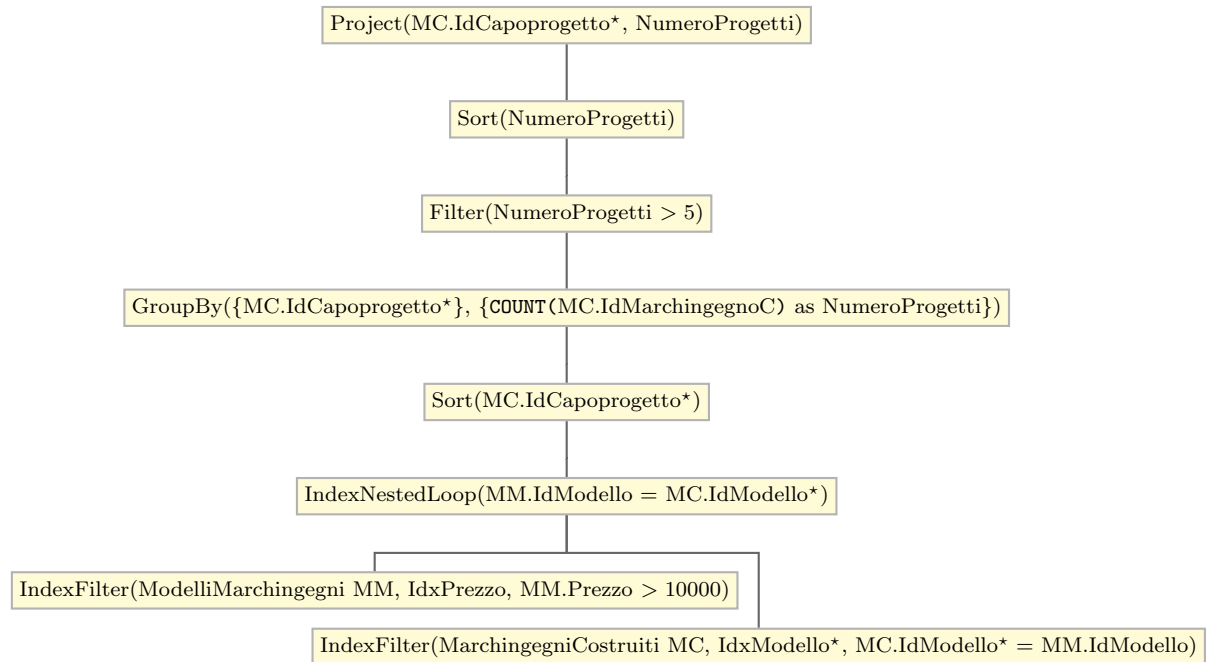
Il sort prima della group by non è necessario in quanto i dati arrivano ordinati su IdCliente*, dato che questa è una chiave avremmo automaticamente che i dati arrivano ordinati lessicograficamente rispetto a (C.IdCliente*, Pe.Nome, Pe.Cognome).

- III) a) Piano di accesso fisico sulla query a) con indici su IdPrenotazione* (IdxPrenotazione*) e Data-Consegna (IdxConsegna).



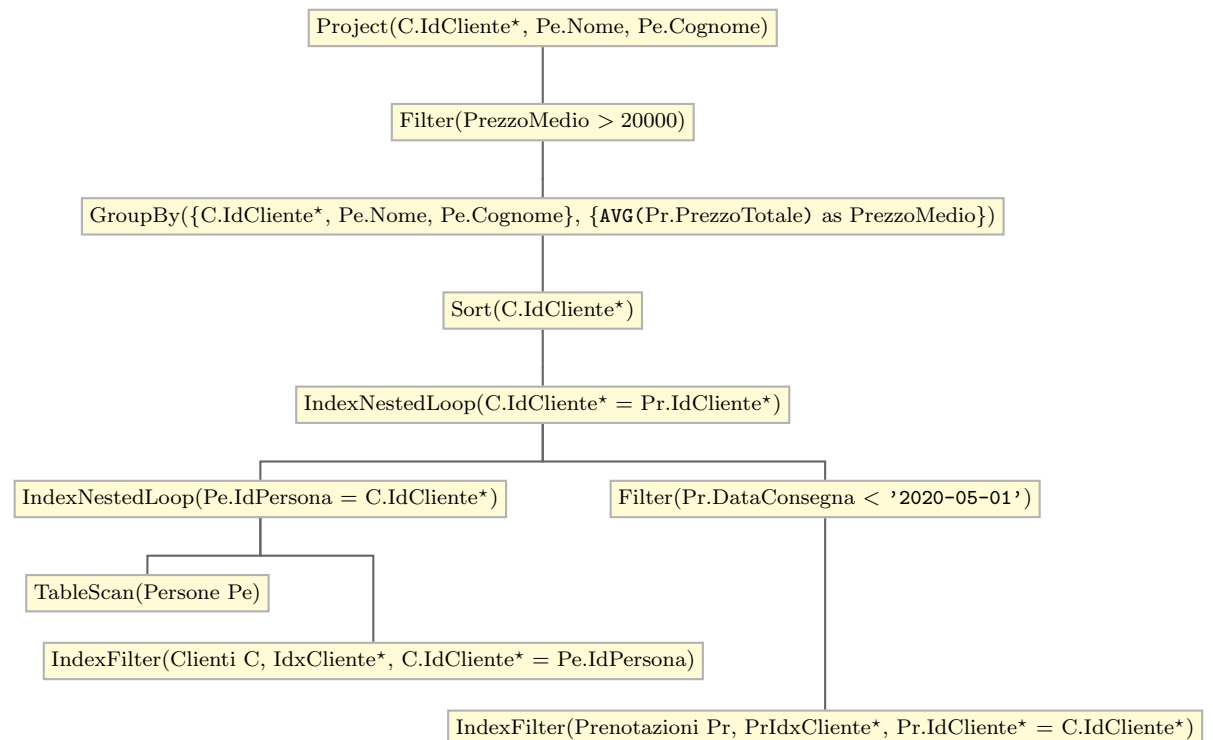
Non abbiamo fatto commutare Sort e IndexNestedLoop perchè per quanto la proprietà di ordinamento è conservata da IndexNestedLoop, si ordinerebbero più elementi prima della giunzione. L'IndexFilter su Prenotazioni è particolarmente efficiente dato che il filtro è molto selettivo. L'altro IndexFilter sarà molto selettivo di conseguenza.

- b) Piano di accesso fisico sulla query b) con indici su Prezzo (IdxPrezzo) e IdModello* (IdxModello*).



Il sort prima della group by non può essere rimosso in quanto i dati che arrivano dall'IndexNestedLoop non sono sicuramente ordinati per IdCapoprogetto*.

- c) Piano di accesso fisico sulla query c) con indici su IdCliente* per la tabella Clienti (IdxCliente*) e IdCliente* per la tabella Prenotazioni (PrIdxCliente*).



Il sort prima della group by non può essere rimosso in quanto i dati che arrivano dall'IndexNestedLoop non sono necessariamente ordinati per IdCliente*.