Sommario

| 1. | IN | ITROI | DUZIONE | 3 |
|----|-----|-------|-----------------------------------|---|
| | 1.1 | SPE | ECIFICHE SUI DATI | 3 |
| | 1.2 | IMI | PLEMENTAZIONE DI VARIE OPERAZIONI | 3 |
| 2. | PI | ROGE | TTAZIONE CONCETTUALE | 4 |
| | 2.1 | SCI | HEMA E-R | 4 |
| | 2.2 | SCI | HEMA E-R FINALE | 5 |
| | 2.3 | DIZ | ZIONARIO COMPATTO | 8 |
| 3. | PI | ROGE | TTAZIONE LOGICA DEL MODELLO | 9 |
| | 3.1 | FAS | SE DI TRASFORMAZIONE | 9 |
| | 3.2 | FAS | SE DI TRADUZIONE1 | 1 |
| 4. | PI | ROGE | TTAZIONE FISICA1 | 3 |
| | 4.1 | DIN | MENSIONAMENTO FISICO | 3 |
| | 4.2 | CRI | EAZIONE DATABASE1 | 5 |
| | 4.3 | PO | LITICHE DI SICUREZZA1 | 5 |
| | 4.4 | CRI | EAZIONE OGGETTI1 | 6 |
| | 4.4 | 4.1 | CREAZIONE TABELLE | 6 |
| | 4.4 | 4.2 | INSERIMENTO VALORI | 2 |
| | 4.4 | 4.3 | QUERY2 | 6 |
| | 4.4 | 4.4 | TRIGGER E STORED PROCEDURE | 0 |
| 5. | V] | ISUAI | LIZZAZIONI3 | 4 |
| | 5.1 | QU | TERY | 4 |
| | 5.2 | TRI | IGGER3 | 7 |
| | 5.3 | STC | ORED PROCEDURE3 | 9 |
| 6. | IN | NDICI | 4 | 1 |
| 7. | SI | TO W | YEB / INTERFACCIA UTENTE4 | 3 |

1.INTRODUZIONE

Si vuole progettare una base di dati della piattaforma in grado di supportare le funzionalità descritte (registrazione tragitti e pagamento pedaggi), più alcune utili a supportare analisi di tipo statistiche (es. tragitto più trafficato).

1.1 SPECIFICHE SUI DATI

Dai primi colloqui, sono emerse le seguenti specifiche:

- Riguardo i DISPOSITIVI sono conservate le informazioni relativi ad essi. Sono dotati da un codice univoco e associate al massimo a due automobili di un dato CLIENTE.
- Del CLIENTE si vogliono memorizzare i dati anagrafici e le informazioni di fatturazione (il conto corrente o la carta di credito col relativo codice).
- Per ogni DISPOSITIVO, occorre memorizzare il TRAGITTO compiuto ai fini della fatturazione al cliente, in particolare: numero del tragitto (per quel dato dispositivo), casello di ingresso, data e ora ingresso, casello di uscita, data e ora uscita.
- Il CASELLO è individuato da un codice formato dall'uscita autostradale e da un numero (es. Napoli EST 1).
- Infine, per ogni AUTOMOBILE si vuole memorizzare targa, modello, e il proprietario nel caso sia uno dei clienti.

1.2 IMPLEMENTAZIONE DI VARIE OPERAZIONI

In questo progetto verrà effettuata l'implementazione in SQL di stored procedure, query, viste e trigger che si ritengono necessari all'esecuzione delle operazioni richieste. Ecco un primo esempio:

• generazione della fattura a fine mese per ogni cliente.

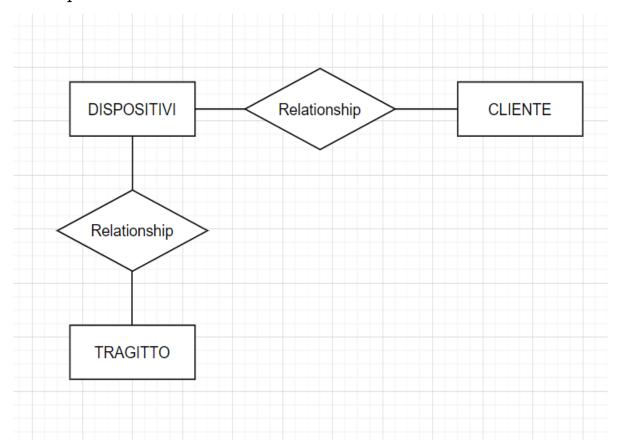
2.PROGETTAZIONE CONCETTUALE

2.1 SCHEMA E-R

Il primo passo per la progettazione della base di dati è la definizione dello schema E/R, individuando i concetti fondamentali (schema E/R portante) e, successivamente, andando ad estendere e raffinare tale schema aggiungendo le specifiche analizzate nel capitolo precedente al fine di giungere allo schema E/R finale, punto centrale della progettazione concettuale.

Principalmente, la prima cosa che si può notare istantaneamente, è quella di considerare fin dall'inizio tre entità principali, che sono: DISPOSITIVI, CLIENTE e TRAGITTO.

Prima di andare a dare dei nomi alle varie associazioni e ad andare ad individuare eventualmente nuove entità, vediamo un primo schema grafico della nostra piattaforma informatica.



Dopo uno studio più approfondito del progetto in questione, sono state individuate nuove entità e i vari collegamenti tra di loro.

Le entità fondamentali che si possono individuare, nel nostro caso, sono 5:

- 1. Dispositivi;
- 2. Automobili;
- 3. Clienti;
- 4. Caselli;
- 5. Tragitti.

2.2 SCHEMA E-R FINALE

Una volta individuate le entità all'interno del nostro progetto, si passa all'analisi delle varie associazioni tra essi.

Con il termine **associazione** si fa riferimento al legame concettuale fra due o più entità. Invece, con il termine **grado di associazione** si indica il numero di entità che partecipano all'associazione stessa. Da questo, introduciamo nuovi termini: l'associazione è detta BINARIA se fa riferimento a due entità, TERNARIA se fa riferimento a tre entità, e così via.

Vediamo adesso tutte le varie scelte riguardanti le associazioni e le cardinalità delle associazioni, ma prima di fare ciò, andiamo a spiegare cosa si intende con il termine cardinalità.

La **cardinalità** in una associazione è una coppia di valori che specifica il numero (rispettivamente massimo e minimo) delle occorrenze di associazioni.

Con riferimento a ciò, possiamo parlare di rapporto di cardinalità, introducendo così i seguenti rapporti:

- **Uno ad uno**: un'entità corrisponde a una ed una sola occorrenza dell'altra entità;
- **Uno a molti**: ad un'occorrenza di un'entità sono associate più occorrenze delle altre entità;
- Molti a molti: non solo dice che ad un'occorrenza di un'entità sono associate più occorrenze delle altre entità, ma vale anche il viceversa.

CODICE FISCALE COGNOME CODICE TARGA MODELLO NOME (0,N)(1,1)(1,1)(0,N) DISPOSITIVI ASSOCIAZIONE AUTOMOBILE CLIENTE (0,N)<u>INFO</u> ATTURAZIONE **MEMORIZZAZIONE** CODICE NUMERO CODICE NUMERO **TRAGITTO** CONTO/CARTA DATA (0,N)ORA (1,N) (1,1)INGRESSO TRAGITTO CASELLO (1,N)(1,1)USCITA

Per quanto riguarda il progetto, è stato optato un diagramma E-R di questo tipo:

NOTA

L'UTENTE è identificato dal suo Codice Fiscale, ma il Codice Fiscale può cambiare se l'utente cambia nome nel corso della sua vita. Sarebbe, quindi, ancora più preciso identificarlo con una matricola posta come identificatore esterno.

Andiamo adesso a spiegare le scelte fatte dal team sul modello E-R:

INIZIAMO CON LE CARDINALITÀ:

DATA

In base all'associazione tra dispositivi e automobile, come si può notare, è stato scelto di optare come grado di cardinalità in riferimento ai dispositivi, il tipo (0, N) perché, come dice la traccia, il dispositivo può essere associato ad un

massimo di due automobili del cliente. Invece per quanto riguarda le automobili, esse possono essere associate al massimo ad uno e un solo dispositivo.

Nell'associazione tra automobili e cliente, invece, è stata inserita una cardinalità di tipo uno a molti, ovvero l'automobile appartiene ad uno e un solo cliente; invece, al cliente possono appartenere da 0 fino a N automobili.

Nella relazione tra dispositivi e tragitto, chiamata con il nome memorizzazione, è stata inserita una cardinalità del tipo molti a molti. Cioè, ai dispositivi possono essere associati più tragitti e i tragitti possono essere memorizzati da più dispositivi.

Invece, tra tragitto e casello, è stata introdotta una doppia relazione, una che fa riferimento all'ingresso, l'altra invece all'uscita, ambe con attributo di data ed ora. L'associazione, per entrambi, è di tipo uno a molti, perché al tragitto può essere associato uno e un solo ingresso al casello (stessa cosa per quanto riguarda l'uscita), ma in quello specifico casello, ci possono essere più ingressi (o uscite) da tragitti differenti.

VALUTIAMO ADESSO GLI ATTRIBUTI SCELTI:

In "dispositivi" troviamo un unico attributo, scelto come chiave primaria dell'entità, che è appunto il codice del dispositivo.

Nell'entità automobile, troviamo due attributi; la targa, scelta come chiave primaria, e il modello dell'automobile.

Nell'entità casello troviamo anche qui due attributi, scelti entrambi come chiave primaria (chiave allora composta da due attributi) che sono il codice e il numero del casello.

In "tragitto" troviamo una particolarità diversa dalle altre entità, cioè, la chiave primaria, il numero del tragitto, è posizionata in questo modo perché quel particolare numero fa riferimento al dispositivo memorizzato.

Per quanto riguarda l'entità cliente, la sua chiave primaria è il codice fiscale (viene spiegato nella nota che esiste un problema raro con questa chiave), poi troviamo nome e cognome e un attributo composto con il codice e il conto/carta del cliente.

Troviamo anche degli attributi sulle relazioni, in particolare, come già spiegato sopra, tra tragitto e casello, che sono appunto la data e l'ora.

2.3 DIZIONARIO COMPATTO

Vediamo adesso, tramite una tabella grafica, tutte le varie entità con i loro attributi e le varie associazioni:

| ENTITA' | DESCRIZIONE | ATTRIBUTI | CHIAVE PRIMARIA |
|---|---|--|----------------------------|
| Cliente | Colui che effettua i pagamenti tramite conto oppure carta | Dati anagrafici Informazioni di fatturazione | Codice Fiscale |
| Dispositivi | Apparecchi associati al massimo a due automobili | Apparecchi associati al dispositivo massimo a due | |
| Automobile | Veicolo del cliente con il quale viene effettuato il tragitto | Targa Modello | Targa |
| Tragitto | Entità da memorizzare che riguarda ogni dispositivo del cliente | Numero tragitto | Numero tragitto |
| Casello Serve per identificare l'uscita autostradale dal numero dove ha percorso il cliente | | Codice Numero | La coppia {codice, numero} |

| RELAZIONE | ATTRIBUTI | ENTITA' PARTECIPANTI |
|----------------|------------|---------------------------|
| Appartenenza | - | Cliente Automobile |
| Associazione | - | Automobile Dispositivo |
| Memorizzazione | - | Dispositivo Tragitto |
| Ingresso | Data e ora | Tragitto Casello |
| Uscita | Data e ora | Tragitto Casello |

3.PROGETTAZIONE LOGICA DEL MODELLO

Il passaggio dal modello concettuale al modello logico si chiama **progettazione logica**, che consiste nel costruire uno schema orientato al modello relazionale. Essa si identifica in due fasi:

la prima fase è detta di **trasformazione** (con l'obiettivo di semplificare alcuni costrutti), invece la seconda fase è detta di **traduzione** (che traduce lo schema in un insieme di relazioni e vincoli).

3.1 FASE DI TRASFORMAZIONE

La fase di trasformazione consiste nella trasformazione di elementi non direttamente traducibili nel modello logico relazionale, come ad esempio gli attributi **multi-valore** oppure attributi **composti**.

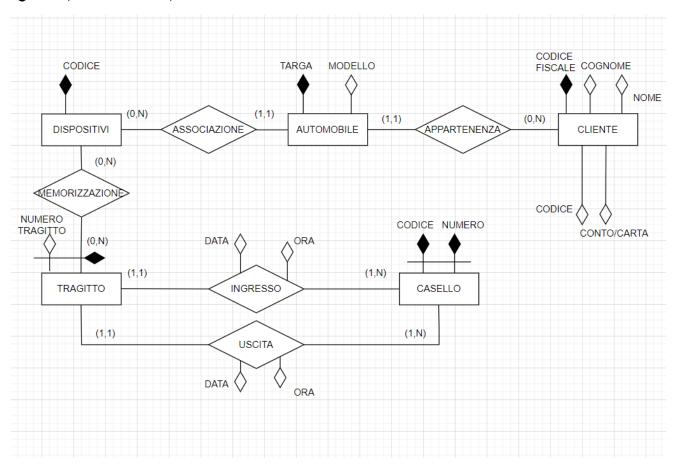
Nel nostro caso, non ci sono generalizzazioni di entità e nemmeno attributi multi-valore, ma troviamo solo un attributo composto.

La trasformazione dell'attributo composto viene effettuata sostituendolo con attributi semplici, quanti sono gli attributi componenti.

Per quanto riguarda invece le generalizzazioni, solo a scopo puramente teorico, ci sono diverse scelte da applicare:

- 1. L'accorpamento del superclasse nelle sottoclassi;
- 2. Accorpamento delle sottoclassi nel superclasse;
- 3. Sostituzione della generalizzazione con associazioni (che saranno identificate esternamente dal superclasse);
- 4. Soluzione mista (delle tre precedenti).

Quindi, banalmente, il nostro modello diventerà:



Abbiamo, quindi, semplificato l'attributo composto in due attributi semplici.

3.2 FASE DI TRADUZIONE

Essa si occupa di costruire lo schema logico relazionale, cioè l'insieme di relazioni e vincoli che rappresentano gli stessi concetti che si trovano all'interno dello schema relazionale.

- 1. Per prima cosa, ogni entità si trasforma in una relazione avente come attributi gli attributi dell'entità e come chiave l'identificatore dell'entità.
- 2. Per quanto riguarda le traduzioni delle associazioni, esse si differenziano in tre casi diversi in base al grado:
 - L'associazione molti a molti si traduce in una relazione avente lo stesso nome. L'insieme di tali identificatori delle entità costituisce la chiave primaria della relazione, ed ognuno di essi ha un vincolo di integrità referenziale con il riferimento da cui discende.
 - Invece, in quella uno a molti ci sono 2 modalità: se l'associazione "uno" è del tipo (0,1) si consiglia di usare la stessa tipologia dei molti a molti, ma all'interno della relazione, andando a inserire come chiave soltanto quella dove il grado è "uno". Invece, se ci troviamo nel caso del tipo (1,1), si usa un altro metodo, dove non si va a creare la relazione, ma all'interno di quello con cardinalità uno, si va a inserire la chiave di quello con cardinalità molti che fa riferimento ad esso (non va messo come chiave).
 - Infine, in quella uno ad uno, ci sono due risoluzioni: sono molto simili a quelli nel caso uno a molti, ma in questo caso, l'attributo non chiave che fa riferimento (referenziale), avrà un vincolo di UNICITÀ.

Andiamo a vedere nel nostro caso come va a cambiare il modello E-R:

- Per prima cosa le relazioni INGRESSO, USCITA e APPARTENENZA scompaiono, facendo riferimento all'associazione uno a molti, e gli identificatori del lato molti verranno inseriti (opportunatamente ridenominati) al lato 1;
- Tra DISPOSITIVO e TRAGITTO troviamo una associazione del tipo molti a molti, questo vuol dire che verrà inserita nel modello la relazione MEMORIZZAZIONE andando a inserire in essa gli identificatori di entrambi i lati;
- Tra DISPOSITIVO e AUTOMOBILE si fa riferimento all'associazione uno a molti, e anche in questo caso, il lato uno è del tipo (1,1), quindi andremo a trovare la stessa tipologia rispetto al primo caso.

Le relazioni che andremo a realizzare nella base di dati saranno quindi:

- **CLIENTI:** (codice fiscale, cognome, nome, codice, conto/carta)
- CASELLO: (codice, numero)
- **AUTOMOBILE:** (<u>targa</u>, modello, cliente: CLIENTI, dispositivo: DISPOSITIVI)
- **DISPOSITIVI:** (codice)
- **MEMORIZZAZIONE:** (<u>dispositivo</u>: DISPOSITIVI, <u>tragitti</u>: TRAGITTO)
- TRAGITTO: (<u>numerotragitto</u>, dataI, oraI, dataU, oraU, casello: CASELLO, numero_casello: CASELLO)

Fatto questo, è possibile andare a controllare se le relazioni individuate sono in **3NF**.

Ma cosa vuol dire essere in 3NF?

Dette anche "forme normali", esse sono state introdotte con l'intento di fornire un criterio di scelta tra i vari schemi relazionali che possano modellare una data realtà di interesse.

Introduciamo molto velocemente le 3 forme normali:

- 1NF: uno schema di relazione R(X) si dice in prima forma normale se il relativo dominio è atomico;
- 2NF: è in seconda forma normale se, è ovviamente in 1NF e se ogni attributo non primo è in dipendenza funzionale completa da ogni chiave (individuando le varie dipendenze funzionali);
- 3NF: è in terza forma normale se, è in 2NF e se ogni attributo non primo non dipende transitivamente da ogni chiave (individuando le varie dipendenze transitive)

Nel nostro caso possiamo concludere dicendo che siamo in 3NF perché **SONO SODDISFATTI** tutti i requisiti.

NOTA

Se non ci fossimo trovati in 2NF oppure in 3NF (o entrambe), è possibile applicare delle decomposizioni, tecnica per cui le informazioni incluse in una relazione vengono suddivise in due o più relazioni che hanno un numero di attribuiti inferiore a quelli contenuti in quella di partenza.

4.PROGETTAZIONE FISICA

La progettazione fisica di una base dati prevederà la risoluzione delle seguenti fasi:

- 1. Per quanto riguarda la progettazione fisica del progetto, si è optato di andare a fornire informazioni sul "dimensionamento fisico", cioè, spiegare quanto occupano (in byte) i tipi dati più diffusi visti a lezione.
- 2. Il passaggio successivo è quello di andare a creare il Database, con le relative creazioni degli oggetti della base dati. Questo verrà sviluppato tramite creazione di tabelle, creazione di vincoli di integrità referenziale, inserimento di dati all'interno delle varie tabelle create, e per finire, varie query (dove poi nel capitolo dopo verranno illustrati i vari risultati delle singole query).

4.1 DIMENSIONAMENTO FISICO

A partire da ogni tabella, è possibile andare ad effettuare una stima dei costi per quanto riguarda l'occupazione di memoria della base di dati. Ad esempio, sappiamo che l'occupazione dei tipi più diffusi è:

• CHAR(x): x byte

• VARCHAR(x): da 0 a x byte

• DATE: 7 byte

• NUMBER(x): (x/2) + 2 byte

Ad esempio, nel nostro caso, il tipo NOME, essendo un CHAR (20), occupa 20 byte.

NOTA:

Un'alternativa a VARCHAR avrebbe potuto essere VARCHAR2: la differenza sta nel fatto che VARCHAR supporta la dimensione massima di 8000 B, mentre VARCHAR2 può arrivare fino a 32000 B. Tuttavia, risulta inutile utilizzare stringhe così grandi nel caso in analisi, dunque si sceglie l'uso di VARCHAR per una maggiore velocità di esecuzione.

Andiamo a visionare delle stime di costi per le tabelle in esame:

CLIENTI

| Nome attributo | Tipo | Dimensione |
|----------------|--------------|------------|
| | | |
| Codice fiscale | char (16) | 16B |
| Nome | Varchar (20) | 20B |
| Cognome | Varchar (20) | 20B |
| Codice | Int (16) | 4B |
| Conto/carta | Varchar (20) | 20B |
| totale | | 70B |

CASELLO

| Nome attributo | Tipo | Dimensione |
|----------------|--------------|------------|
| | | |
| Codice | Varchar (20) | 20B |
| Numero | Int (4) | 4B |
| totale | | 24B |

AUTOMOBILE

| Nome attributo | Tipo | Dimensione |
|----------------|--------------|------------|
| | | |
| Targa | Char (7) | 7B |
| modello | Varchar (20) | 20B |
| totale | | 27B |

DISPOSITIVI

| Nome attributo | Tipo | Dimensione |
|----------------|--------------|------------|
| | | |
| Codice | Varchar (16) | 16B |
| totale | | 16B |

TRAGITTO

| Nome attributo | Tipo | Dimensione |
|-----------------|--------------|------------|
| | | |
| Numero tragitto | Varchar (20) | 20B |
| dataI | date | 7B |
| oraI | Char (8) | 8B |
| dataU | date | 7B |
| oraU | Char (8) | 8B |
| totale | | 50B |

TOTALE

| Occupazione |
|-------------|
| |
| 187B |

4.2 CREAZIONE DATABASE

La creazione del database rappresenta per una base di dati un'operazione preliminare alla creazione degli oggetti in essa contenuti.

Per Oracle Database si usa un **modello di database relazione** che consente di archiviare e riprodurre dati utente e dell'azienda sotto forma di **record di dati organizzati**.

Le quantità di dati vengono strutturate in colonne, tabelle e righe e i punti di dati vengono messi in relazione con il supporto degli attributi.

4.3 POLITICHE DI SICUREZZA

Come abbiamo studiato, i moderni DBMS mettono a disposizione meccanismi di sicurezza per proteggere i dati da accessi non autorizzati.

Si è optato per la creazione di un DBA (Data Base Administrator), proprietario della base dati, e un ruolo esterno che può effettuare diverse funzioni.

Per creare un utente della base dati, si utilizza la seguente sintassi:

CREATE USER username IDENTIFIED BY password;

così facendo, nel nostro caso, l'utente potrà essere identificato dalla sua username e autenticato dalla sua password.

```
CREATE USER azienda_autostradale
IDENTIFIED BY napoli_1926;

-- Admin con tutti i privilegi
GRANT DBA TO azienda_autostradale;
```

Adesso, infine, è riportato lo script relativo alla generazione del ruolo con la definizione di alcuni privilegi:

```
CREATE ROLE cliente;

GRANT CONNECT TO cliente;

GRANT INSERT ON azienda_autostradale.AUTOMOBILE TO utente;

GRANT SELECT ON azienda_autostradale.DISPOSITIVI TO utente;

GRANT SELECT ON azienda_autostradale.TRAGITTO TO utente;
```

4.4 CREAZIONE OGGETTI

Passiamo adesso alla creazione delle varie tabelle, inserimento dei valori, realizzazione di query e così via.

4.4.1 CREAZIONE TABELLE

Per la creazione delle tabelle useremo la piattaforma vista a lezione, cioè ORACLE LIVE SQL.

Iniziamo visionando per esteso le tabelle a cui dobbiamo far riferimento:

```
--CLIENTI(codice_fiscale*, cognome, nome, codice, tipo)
--CASELLO(codice*, numero*)
--AUTOMOBILE(targa*, modello, cliente**, dispositivo**)
--DISPOSITIVI(codice*)
--MEMORIZZAZIONE(dispositivo* **, tragitti* **)
--TRAGITTO(numero tragitto*, datai, orai, datau, orau)
```

(tragitto, oltre ai suoi campi, possiede i due riferimenti alla tabella casello)

NOTA

Il simbolo * sta ad indicare che quel particolare attributo è una chiave primaria della tabella in questione.

Invece il simbolo ** sta ad indicare che quel particolare attributo è una chiave secondaria/esterna che fa riferimento ad un'altra tabella.

Il passo successivo è quello di andare a creare man mano le singole tabelle.

Tabella clienti:

```
CREATE TABLE CLIENTI(
    codice_fiscale CHAR(16),
    cognome VARCHAR(20),
    nome VARCHAR(20),
    codice INTEGER,
    tipo VARCHAR(20),
    CONSTRAINT PK_CLIENTI PRIMARY KEY (codice_fiscale)
);
```

Questo è una prima creazione, più precisamente, la creazione della tabella clienti.

Notiamo che grazie all'ultima riga, vado a definire codice fiscale come chiave primaria della tabella.

Andiamo adesso a vedere come si fa a visualizzarla, e quando viene eseguito, qual è il risultato:

```
DESC CLIENTI;
```

E ora vediamo l'output della richiesta:

| T 0 | D.I. | _ | ~ 1 | $\overline{}$ | - 6 | _ |
|-----|------|---|----------|---------------|------|---------|
| 1 / | RI. | - | (1 | - | ⊢ Γ\ | - 1 |
| 1 / | ᄓᆫ | _ | \sim L | _ | шn | _ |

| Column | Null? | Туре |
|----------------|----------|--------------|
| CODICE_FISCALE | NOT NULL | CHAR(16) |
| COGNOME | - | VARCHAR2(20) |
| NOME | - | VARCHAR2(20) |
| CODICE | - | NUMBER |
| TIPO | - | VARCHAR2(20) |

Come possiamo notare, codice fiscale ha il campo null sbarrato come NOT NULL, questo perché, per definizione, la chiave primaria è NOT NULL.

Andiamo avanti così con tutte le altre tabelle.

Tabella casello:

TABLE CASELLO

| Column | Null? | Туре |
|--------|----------|--------------|
| CODICE | NOT NULL | VARCHAR2(20) |
| NUMERO | NOT NULL | NUMBER |

Tabella dispositivi:

```
CREATE TABLE DISPOSITIVI(
    codice VARCHAR(16),
    CONSTRAINT PK_DISPOSITIVI PRIMARY KEY (codice)
);
DESC DISPOSITIVI;
```

TABLE DISPOSITIVI

| Column | Null? | Туре |
|--------|----------|--------------|
| CODICE | NOT NULL | VARCHAR2(16) |

Tabella automobile:

```
CREATE TABLE AUTOMOBILE(
    targa CHAR(7),
    modello VARCHAR(20),
    cliente CHAR(16),
    dispositivo VARCHAR(16),
    CONSTRAINT PK_AUTOMOBILE PRIMARY KEY (targa)
);

DESC AUTOMOBILE;
```

TABLE AUTOMOBILE

| Column | Null? | Туре |
|-------------|----------|--------------|
| TARGA | NOT NULL | CHAR(7) |
| MODELLO | - | VARCHAR2(20) |
| CLIENTE | - | CHAR(16) |
| DISPOSITIVO | - | VARCHAR2(16) |

Tabella memorizzazione:

```
CREATE TABLE MEMORIZZAZIONE(
    dispositivo VARCHAR(16),
    tragitti VARCHAR(20),
    CONSTRAINT PK_MEMORIZZAZIONE PRIMARY KEY (dispositivo)
);

DESC MEMORIZZAZIONE;
```

TABLE MEMORIZZAZIONE

| Column | Null? | Туре |
|-------------|----------|--------------|
| DISPOSITIVO | NOT NULL | VARCHAR2(16) |
| TRAGITTI | - | VARCHAR2(20) |

Tabella tragitto:

```
CREATE TABLE TRAGITTO(
    numero_tragitto VARCHAR(20),
    datai date,
    orai CHAR(8),
    datau date,
    orau CHAR(8),
    casello VARCHAR(20),
    numero_casello INTEGER,
    CONSTRAINT PK_TRAGITTO PRIMARY KEY (numero_tragitto)
);

DESC TRAGITTO;
```

TABLE TRAGITTO

| Column | Null? | Туре |
|-----------------|----------|--------------|
| NUMERO_TRAGITTO | NOT NULL | VARCHAR2(20) |
| DATAI | - | DATE |
| ORAI | - | CHAR(8) |
| DATAU | - | DATE |
| ORAU | - | CHAR(8) |
| CASELLO | - | VARCHAR2(20) |
| NUMERO_CASELLO | - | NUMBER |

Il passo successivo è quello di andare ad inserire i vari vincoli di integrità referenziale. Conviene fare questo passaggio a parte, per avere anche una visione del progetto più pulita e ordinata.

L'altro motivo, quello principale, è che affinché gli statement di creazione non generino errori è necessario, in presenza di chiavi esterne, creare prima le tabelle referenziate e poi quelle referenzianti. SQL fornisce l'utilizzo del comando DDL ALTER TABLE per modificare le definizioni di relazioni.

ALTER TABLE AUTOMOBILE

ADD CONSTRAINT FK_AUT_CLIENTI FOREIGN KEY (cliente) REFERENCES CLIENTI(codice_fiscale) ON DELETE CASCADE;

--perchè se elimino un cliente voglio eliminare le sue auto

Questo è un primo caso dove l'attributo cliente nella tabella automobile andrà a referenziare, tramite questa modifica sulla tabella, la tabella clienti associando la chiave codice_fiscale.

ALTER TABLE AUTOMOBILE

ADD CONSTRAINT FK_AUT_DISPOSITIVI FOREIGN KEY (dispositivo) REFERENCES DISPOSITIVI(codice)

ON DELETE CASCADE;

--stesso ragionamento

Tabella memorizzazione:

ALTER TABLE MEMORIZZAZIONE

ADD CONSTRAINT FK_MEM_DISPOSITIVI FOREIGN KEY (dispositivo) REFERENCES DISPOSITIVI(codice)

ON DELETE CASCADE;

ALTER TABLE MEMORIZZAZIONE

ADD CONSTRAINT FK_MEM_TRAGITTO FOREIGN KEY (tragitti) REFERENCES TRAGITTO(numero_tragitto)

ON DELETE CASCADE;

Tabella tragitto:

ALTER TABLE TRAGITTO

ADD CONSTRAINT FK_TRA_CASELLI FOREIGN KEY (numero_casello, casello) REFERENCES CASELLI(numero, codice)

ON DELETE CASCADE;

4.4.2 INSERIMENTO VALORI

Una volta create tutte le tabelle, ovviamente tocca popolarle.

L'operazione di inserimento permette di inserire una nuova tupla all'interno della relazione elencandole i valori.

Ovviamente, essa, può portare dei problemi, come ad esempio delle violazioni dei vincoli. Esse sono:

- Vincolo di dominio: violato se si inseriscono valori non appartenenti al dominio;
- Vincolo di chiave primaria: se il valore inserito è NULL;
- Vincolo di integrità referenziale: riferimento ad una chiave che non esiste nella relazione riferita.

La sintassi SQL per inserire è:

• INSERT INTO nome tabella VALUES (elenco valori)

Se non vengono assegnati tutti i valori, si darà un valore di default che è pari a NULL.

Ovviamente, oltre all'inserimento, esistono altre due modalità, che sono la CANCELLAZIONE e la MODIFICA. Anch'esse, come l'INSERIMENTO, possono portare delle problematiche.

Andiamo adesso ad inserite dei valori a piacimento all'interno delle tabelle:

Tabella clienti:

```
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('BCCCRL54L07F839K', 'rui', 'mario', 3333, 'conto corrente');
```

In questo primo esempio, come si può vedere, sono stati inseriti dei valori alla tabella clienti, ora con un altro comando andremo a visualizzare il risultato:

```
SELECT * FROM CLIENTI;
```

E il suo risultato sarà:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|---------|-------|--------|----------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |

Proseguiamo adesso, inserendo altre righe di valori, per poi alla fine visualizzare il risultato di tutte le tabelle.

```
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('MSSLNL87H24Z600D', 'di lorenzo', 'giovanni', 5421, 'conto corrente');
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('RNLCST85B05Z128L', 'meret', 'aex', 1267, 'carta di credito');
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('BLLMNC64P70C745L', 'politano', 'matteo', 1298, 'conto corrente');
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('RMNGPP36H07F209M', 'lobotka', 'stanislav', 5555, 'carta di credito');
```

Tabella casello:

```
INSERT INTO CASELLO VALUES ('12563', 'NAPOLI EST 1');
INSERT INTO CASELLO VALUES ('12332', 'MILANO OVEST 3');
INSERT INTO CASELLO VALUES ('67987', 'FIRENZE SUD 1');
```

Tabella dispositivo:

```
INSERT INTO DISPOSITIVI VALUES ('764512');
INSERT INTO DISPOSITIVI VALUES ('986310');
INSERT INTO DISPOSITIVI VALUES ('093412');
INSERT INTO DISPOSITIVI VALUES ('888634');
```

Tabella automobile:

```
INSERT INTO AUTOMOBILE VALUES ('DR743SS', 'mercedes', 'MSSLNL87H24Z600D', '888634' );
INSERT INTO AUTOMOBILE VALUES ('SS753LO', 'bravo', 'RMNGPP36H07F209M', '986310' );
```

Tabella tragitti:

```
INSERT INTO TRAGITTO VALUES ('VR555', '02-October-23', '12-30-12','02-October-23', '13-30-00', '67987', 'FIRENZE SUD 1');
INSERT INTO TRAGITTO VALUES ('SS765','03-March-23', '17-10-00', '03-March-23', '17-30-12', '12563', 'NAPOLI EST 1');
INSERT INTO TRAGITTO VALUES ('LT821', '02-February-11', '06-10-32', '02-February-11','12-30-00', '12332', 'MILANO OVEST 3');
```

Tabella memorizzazione:

```
INSERT INTO MEMORIZZAZIONE VALUES ('764512', 'LT821');
INSERT INTO MEMORIZZAZIONE VALUES ('986310', 'VR555');
```

NOTA

Le eventuali aggiunte di valori all'interno delle varie tabelle non saranno tutte visibili all'interno del progetto, ma verranno aggiunte soltanto per favorire le varie query ed operazioni da fare all'interno del progetto.

Visioniamo adesso i vari risultati di tutti gli inserimenti effettuati:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente |
| RNLCST85B05Z128L | meret | aex | 1267 | carta di credito |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito |

| CODICE | NUMERO |
|--------|----------------|
| 12332 | MILANO OVEST 3 |
| 12563 | NAPOLI EST 1 |
| 67987 | FIRENZE SUD 1 |

| TARGA | MODELLO | CLIENTE | DISPOSITIVO |
|---------|----------|------------------|-------------|
| DR743SS | mercedes | MSSLNL87H24Z600D | 888634 |
| SS753L0 | bravo | RMNGPP36H07F209M | 986310 |

| NUMERO_TRAGITTO | DATAI | ORAI | DATAU | ORAU | CASELLO | NUMERO_CASELLO |
|-----------------|-----------|----------|-----------|----------|---------|----------------|
| VR555 | 02-OCT-23 | 12-30-12 | 02-OCT-23 | 13-30-00 | 67987 | FIRENZE SUD 1 |
| SS765 | 03-MAR-23 | 17-10-00 | 03-MAR-23 | 17-30-12 | 12563 | NAPOLI EST 1 |
| LT821 | 02-FEB-11 | 06-10-32 | 02-FEB-11 | 12-30-00 | 12332 | MILANO OVEST 3 |

| DISPOSITIVO | TRAGITTI | |
|-------------|----------|--|
| 764512 | LT821 | |
| 986310 | VR555 | |

4.4.3 QUERY

Prima di andare a parlare di query, si vuole dare una breve definizione su alcuni comandi già usati.

Introduciamo il termine di **OPERAZIONI RELAZIONALI** che sono proprio le operazioni specifiche del modello relazionale.

La prima prende il nome di **PROIEZIONE** ed è il comando che agisce su una decomposizione verticale:

SELECT [DISTINCT] elenco FROM tabella

• Ad esempio:

select nome, cognome from CLIENTI;

Dove il risultato sarà:

| NOME | COGNOME |
|-----------|------------|
| mario | rui |
| giovanni | di lorenzo |
| aex | meret |
| matteo | politano |
| stanislav | lobotka |

L'altra operazione è la **SELEZIONE**, che permette di scegliere tra le tuple, quelle che soddisfano una condizione (in parte già vista):

• Ad esempio:

```
select * from CLIENTI where nome = 'mario';
```

Che restituirà:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|---------|-------|--------|----------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |

Ora, possiamo passare alla vera e propria analisi delle query.

Una classica query si ottiene combinando una proiezione con una selezione, ovvero:

SELECT & FROM % WHERE \$

dove & è anche detto ELENCO ATTRIBUTI TARGET. Se si usa carattere *, come già visto, allora si farà su tutti gli attributi della relazione.

NOTA

I vari risultati delle query verranno poi visualizzati nell'apposito capitolo, per la precisione, il CAPITOLO 5.

Iniziamo con delle query semplici:

```
--query 1
--si vuole visualizzare il numero del tragitto e il casello dalla tabella
--tragitto dove il numero del casello inizia con la lettera F
select numero_tragitto, casello from TRAGITTO where numero_casello LIKE 'F%';

--query 2
--si vuole visualizzare quanti clienti hanno come tipo
--impostato il conto corrente
select COUNT(*) AS NUMERO
from CLIENTI
where tipo = 'conto corrente';
```

NOTA

COUNT è un particolare tipo che fa riferimento alle funzioni di aggregazione e le varie clausole di raggruppamento, in particolare troviamo anche:

SUM: somma:

MAX: valore massimo; MIN: valore minimo; AVG: media dei valori.

GROUP BY: raggruppa le tuple in sottoinsiemi caratterizzati dallo stesso valore; HAVING: specifica la condizione logica che devono rispettare i sottoinsiemi precedentemente creati dalla group by.

```
--query 3
--si vuole visualizzare una stampa ordinata in senso crescente
--sulla tabella CASELLO rispetto al numero
select codice, numero
from CASELLO
ORDER BY numero;
```

```
--query 4
--si vuole visualizzare, tramite l'utilizzo di una join, l'insieme
--delle informazioni presenti in due tabelle differenti
select *
from CLIENTI C INNER JOIN AUTOMOBILE A ON C.codice fiscale = A.cliente;
--query 5
--si vuole visualizzare, tramite l'utilizzo di una join,
--il codice e la targa dove il dispotivo è pari ad un
--certo valore
select D.codice, A.targa
from DISPOSITIVI D INNER JOIN AUTOMOBILE A ON D.codice = A.dispositivo
where A.dispositivo = '986310';
--query 6
--visualizziamo adesso una doppia join
select D.codice, M.tragitti, T.casello, T.numero casello
from (dispositivi D INNER JOIN memorizzazione M ON D.codice=M.dispositivo)
INNER JOIN tragitto T ON T.numero tragitto=M.tragitti;
--query 7
--vediamo adesso che è possibile usare altri due tipi di JOIN, per
--l'esattezza la LEFT JOIN e la RIGHT JOIN
--(i campi che verranno considerati che non hanno associazione diventeranno NULL '-')
select *
FROM CLIENTI C LEFT JOIN AUTOMOBILE A ON C.codice fiscale = A.cliente
WHERE C.tipo='conto corrente';
--query 8
--stampare una tabella dove la data di ingresso al casello è dal primo aprile in poi
select T.numero tragitto, T.datai, T.orai, T.datau, T.orau, T.casello, T.numero casello, D.codice
FROM (TRAGITTO T INNER JOIN MEMORIZZAZIONE M ON T.numero tragitto = M.tragitti)
INNER JOIN DISPOSITIVI D ON M.dispositivo=D.codice
where T.datai > '01-april-23';
```

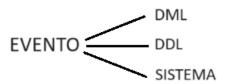
4.4.4 TRIGGER E STORED PROCEDURE

Il ruolo principale dell'utilizzo dei trigger è la capacità di saper reagire in maniera automatica ad eventuali eventi.

Essi si basano su tre concetti importanti:

- 1. Evento: ha il compito di accedere al trigger;
- 2. Condizione: deve essere verificata affinché il trigger parta;
- 3. Azione: viene eseguita dal trigger.

Poiché il paradigma si basa su questi concetti, viene chiamato E-C-A.



Dove l'istruzione DML comprende: INSERT, UPDATE e DELETE su tabelle.

L'istruzione DDL comprende: CREATE, ALTER e DROP. Gli eventi di SISTEMA sulla base dati come, ad esempio, SERVER ERROR e LOGON.

Lo standard SQL offre la possibilità di definire numerose tipologie sui trigger, tra cui:

- Granularità: indicazione sul numero di eventi dove avviene l'evento che può essere o del tipo row_level oppure statement_level;
- Modalità di esecuzione: specifica in che momento deve essere eseguito, tipicamente si tratta di un'azione IMMEDIATA che può essere before o after.

I trigger per funzionare hanno bisogno di una transition table, che è semplicemente l'insieme delle righe della tabella detta target. Una transition variable può essere del tipo NEW o OLD: esse non possono essere applicate a tutte le istruzioni DML. Per l'esattezza:

- NEW → INSERT;
- OLD → DELETE:
- Entrambi → UPDATE.

Andiamo adesso a vedere i trigger e le stored procedure realizzate: iniziamo con la classica sintassi, per capire lo scheletro da adottare.

```
CREAT OR REPLACE TRIGGER nometrigger
{BEFORE|AFTER} evento_dml_attivante
ON tabella_target
[WHEN condizione] -- -> se non c'è, è sempre vera
[FOR EACH {STATEMENT|ROW}] -- -> se non c'è, di default è STATEMENT
corpo_trigger
```

Dove notiamo la modalità di attivazione, che indica se l'attivazione avviene prima o dopo. Invece la clausola FOR EACH impone o che sia attivato ad ogni riga, oppure che sia attivato una sola volta.

Iniziamo adesso con vari esempi di trigger (anche in questo caso i risultati verranno visionati nell'apposito blocco del capitolo 5).

• Trigger 1

```
--nome e cognome vengono inseriti in maiuscolo
CREATE OR REPLACE TRIGGER cliente_maiuscolo
BEFORE INSERT ON CLIENTI
FOR EACH ROW
BEGIN
:new.nome := UPPER(:new.nome);
:new.cognome := UPPER(:new.cognome);
END;
```

• Trigger 2

Questo ha un nuovo livello di difficoltà, perché va creata un'altra tabella per poi visionare l'elemento eliminato (vedremo tutto nel capitolo 5)

```
-- quando cancello uno o più clienti, li salvo in una tabella di backup
CREATE OR REPLACE TRIGGER salva_cliente
AFTER DELETE
ON CLIENTI
FOR EACH ROW
BEGIN
    INSERT INTO CLIENTI_BIS
    VALUES(:OLD.codice_fiscale, :OLD.nome);
END;
```

• Trigger 3

```
1 -- se la data di ingresso avviene dopo il 2023, segnala un errore
 2 CREATE OR REPLACE TRIGGER controllo data
   BEFORE INSERT
 4 ON TRAGITTO
 5 FOR EACH ROW
   DECLARE
 6
 7
         datai char(8);
        errore EXCEPTION;
 8
        BEGIN
 9 ,
            if datai > '31-December-23'
10
            then raise errore;
11
12
        END IF;
13 v EXCEPTION
    when errore then raise_application_error(-20003, 'data non corretta!');
15
    END;
16
```

Trigger created.

• Trigger 4

```
-- se il nome del cliente è VICTOR, inserirlo anche nella tabella CLIENTI_BIS

CREATE OR REPLACE TRIGGER controllo_nome

BEFORE INSERT

ON CLIENTI

FOR EACH ROW

BEGIN

if :new.nome = 'victor'

THEN INSERT INTO CLIENTI_BIS

VALUES(:new.codice_fiscale, :new.nome);

END IF;

END;
```

• Stored Procedure 1

• Stored Procedure 2

In questo esempio, andremo ad inserire valori casuali sui codici, dove troveremo anche una stampa a video.

```
-- Realizzare una stored procedure che permette di inserire informazione sui clienti
-- con inserimento multiplo su più tabelle
-- N.B. il codice del cliente sarà generatoin maniera randomica
-- Stampa a video del codice del cliente
CREATE OR REPLACE PROCEDURE INSERISCI CLIENTE(
   In_codicefiscale IN CLIENTI.codice_fiscale%TYPE,
    In cognome IN CLIENTI.cognome%TYPE,
   In_nome IN CLIENTI.nome%TYPE,
   In_tipo IN CLIENTI.tipo%TYPE
)
AS
BEGIN
   DECLARE
   cod_rand CLIENTI.codice%TYPE;
   BEGIN
        SELECT dbms_random.value(0000,9999) num INTO cod_rand FROM dual;
        DBMS_OUTPUT.PUT_LINE('Codice: '||cod_rand); --STAMPA A VIDEO
       INSERT INTO CLIENTI VALUES (In_codicefiscale, In_cognome, In_nome, cod_rand, In_tipo);
        COMMIT;
   END;
END INSERISCI_CLIENTE;
```

5. VISUALIZZAZIONI

5.1 QUERY

In questo capitolo andremo a visualizzare, per una questione di pulizia, i risultati delle query già create.

• Query 1:

| NUMERO_TRAGITTO | CASELLO |
|-----------------|---------|
| VR555 | 67987 |

• Query 2:

| NUMERO | |
|--------|--|
| 3 | |

• Query 3:

| CODICE | NUMERO |
|--------|----------------|
| 99762 | FIRENZE SUD 1 |
| 67987 | FIRENZE SUD 1 |
| 12332 | MILANO OVEST 3 |
| 12563 | NAPOLI EST 1 |

• Query 4:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO | TARGA | MODELLO | CLIENTE | DISPOSITIVO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|---------|----------|------------------|-------------|
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente | DR743SS | mercedes | MSSLNL87H24Z600D | 888634 |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito | SS753L0 | bravo | RMNGPP36H07F209M | 986310 |

• Query 5:

| CODICE | TARGA |
|--------|---------|
| 986310 | SS753L0 |

• Query 6:

| CODICE | TRAGITTI | CASELLO | NUMERO_CASELLO |
|--------|----------|---------|----------------|
| 764512 | LT821 | 12332 | MILANO OVEST 3 |
| 986310 | VR555 | 67987 | FIRENZE SUD 1 |

• Query 7:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO | TARGA | MODELLO | CLIENTE | DISPOSITIVO |
|------------------|------------|----------|--------|----------------|---------|----------|------------------|-------------|
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente | DR743SS | mercedes | MSSLNL87H24Z600D | 888634 |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente | - | - | - | - |
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente | - | - | - | - |

• Query 8:

| NUMERO_TRAGITTO | DATAI | ORAI | DATAU | ORAU | CASELLO | NUMERO_CASELLO | CODICE |
|-----------------|-----------|----------|-----------|----------|---------|----------------|--------|
| VR555 | 02-0CT-23 | 12-30-12 | 02-OCT-23 | 13-30-00 | 67987 | FIRENZE SUD 1 | 986310 |

5.2 TRIGGER

• Trigger 1

```
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('BDDRRL54L07F839K', 'raspadori', 'giacomo', 4376, 'conto corrente');
SELECT * FROM clienti;
```

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente |
| RNLCST85B05Z128L | meret | aex | 1267 | carta di credito |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito |
| BDDRRL54L07F839K | RASPADORI | GIACOMO | 4376 | conto corrente |

• Trigger 2

Creazione nuova tabella:

```
CREATE TABLE CLIENTI_BIS(
    codice_bis CHAR(16),
    nome_bis VARCHAR(20),
    CONSTRAINT PK_CLIENTI_BIS PRIMARY KEY (codice_bis)
);
```

Elimino un elemento, e visioniamo entrambe le tabelle:

```
DELETE FROM CLIENTI WHERE nome = 'GIACOMO';
SELECT * FROM clienti_bis;
SELECT * FROM clienti;
```

| CODICE_BIS | NOME_BIS |
|------------------|----------|
| BDDRRL54L07F839K | GIACOMO |

Download CSV

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente |
| RNLCST85B05Z128L | meret | aex | 1267 | carta di credito |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito |

Download CSV

Come vediamo, dalla tabella principale viene eliminato, e viene inserito nella tabella bis.

• Trigger 3

ORA-04098: trigger 'SQL_MZVPNHSBEOZTFLQAELXNLCUDD.CONTROLLO_ORARIO' is invalid and failed re-validation

Infatti, provando ad inserire una tupla, con la data di ingresso nell'anno 2024, si va contro alla dichiarazione di trigger, quindi non verrà inserita (come si può notare con la scritta in rosso in basso).

• Trigger 4

```
INSERT INTO CLIENTI VALUES ('HTYLOL54L07F845Y', 'osimhen', 'victor', 5312, 'conto corrente');
SELECT * FROM CLIENTI_BIS;
SELECT * FROM CLIENTI;
```

Adesso visioniamo entrambe le tabelle per vedere l'inserimento:

| CODICE_BIS | NOME_BIS |
|------------------|----------|
| HTYLOL54L07F845Y | victor |

Download CSV

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente |
| RNLCST85B05Z128L | meret | aex | 1267 | carta di credito |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito |
| HTYLOL54L07F845Y | osimhen | victor | 5312 | conto corrente |

Download CSV

5.3 STORED PROCEDURE

• Stored Procedure 1

Iniziamo inserendo i valori:

```
EXEC INSERISCI_CASELLO('37912', 'NAPOLI EST 1');
```

E adesso visioniamo il risultato:

```
16
17 SELECT * FROM casello;
18
```

| CODICE | NUMERO |
|--------|----------------|
| 12332 | MILANO OVEST 3 |
| 12563 | NAPOLI EST 1 |
| 37912 | NAPOLI EST 1 |
| 67987 | FIRENZE SUD 1 |
| 99762 | FIRENZE SUD 1 |

• Stored Procedure 2

```
--inserisco il CLIENTE e, NOTA BENE, non inserisco il codice perchè
-- è generato automaticamente
EXEC INSERISCI_CLIENTE('CDRTWC64W21C7900', 'zieliński', 'piotr ', 'conto corrente');
```

Stampa a video:

- Esecuzione EXEX:

Statement processed. Codice: 7637

- Esecuzione SELECT:

| CODICE_FISCALE | COGNOME | NOME | CODICE | TIPO |
|------------------|------------|-----------|--------|------------------|
| BCCCRL54L07F839K | rui | mario | 3333 | conto corrente |
| MSSLNL87H24Z600D | di lorenzo | giovanni | 5421 | conto corrente |
| RNLCST85B05Z128L | meret | aex | 1267 | carta di credito |
| BLLMNC64P70C745L | politano | matteo | 1298 | conto corrente |
| RMNGPP36H07F209M | lobotka | stanislav | 5555 | carta di credito |
| HTYLOL54L07F845Y | osimhen | victor | 5312 | conto corrente |
| CDRTWC64W21C7900 | zieliński | piotr | 7637 | conto corrente |

6. INDICI

Per avere accesso alle informazioni all'interno di un file in modo più efficiente, si può far riferimento agli indici di accesso: strutture dati che permettono di organizzare in modo opportuno i record al fine di rendere efficiente il recupero tramite una chiave.

Quindi, tramite essi, andremo a velocizzare l'accesso ai dati.

Un data entry, è il record memorizzato in un file indice, quindi l'indice è una collezione di data entry.

Prima di andare a eseguire un esempio di indice su ORACLE, spieghiamo velocemente i tre tipi che esistono:

- 1) indice primario: indice costruito su una chiave, e ne esiste UNO SOLO all'interno di ogni file;
- 2) indice secondario: si tratta di un indice costruito su una chiave non primaria di una relazione;

3) indice clustering: costruito su un campo non chiave, di modo che ad ogni valore corrispondono più record.

Iniziamo con degli esempi:

***** Creazione indice:

```
-- creazione indice sulla tabella automobili
-- se si vogliono eliminare i doppioni, si usa [UNIQUE]
CREATE INDEX INDICE_AUTOMOBILI
ON AUTOMOBILE (targa, modello, cliente, dispositivo);
```

* Come rinominare un indice:

```
-- rinominare indice
ALTER INDEX INDICE_AUTOMOBILI
RENAME TO INDICE_AUTOMOBILI_NEW;
```

! Eliminazione indice:

```
-- eliminare un indice
DROP INDEX INDICE AUTOMOBILI NEW;
```

L'utilizzo degli indici è utile quando si fa utilizzo di tabelle con grandi dimensioni per velocizzare le analisi sulle query. Questo non è il nostro caso, quindi è visto unicamente a scopo illustrativo.

```
SELECT targa, modello
FROM AUTOMOBILE
WHERE targa = 'DR743SS';
```

| TARGA | MODELLO | | |
|---------|----------|--|--|
| DR743SS | mercedes | | |

7. SITO WEB / INTERFACCIA UTENTE

In questo capitolo finale, andremo a dare una breve introduzione all'interfaccia utente.

Il sito relativo al dispositivo di telepedaggio "PartenoPass" è stato realizzato tramite un linguaggio di markup ossia HTML, e attraverso un linguaggio che permette di avere il controllo completo sulla presentazione di pagine web ossia CSS (Cascading Style Sheets).

Andiamo adesso ad illustrare, tramite codice, il design della pagina iniziale del nostro sito.

"Index.html"

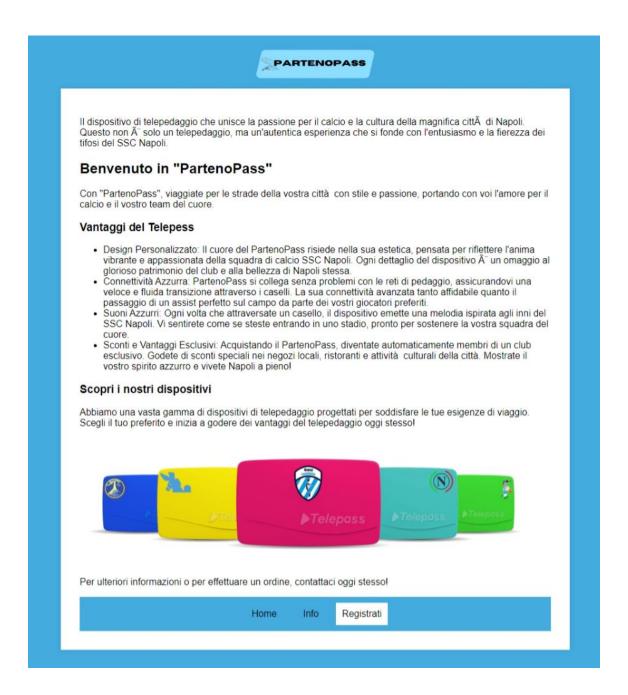
```
Intellabeads

control to partners (cs.* id-"operaliserstyle")/(style)

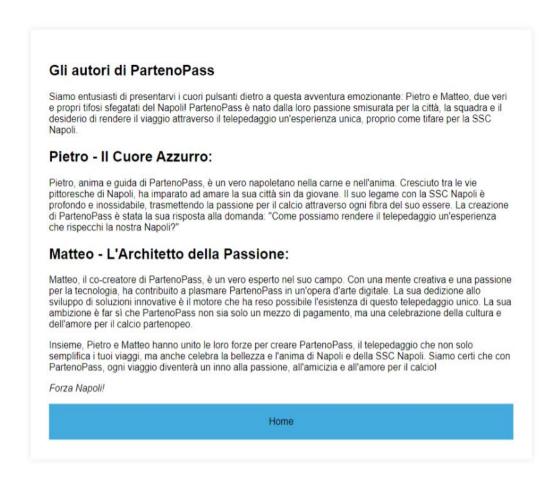
control to partners (cs.* id-"operali
```

Nella prima parte, troviamo una descrizione dettagliata sulle caratteristiche del dispositivo, mentre, nella barra di navigazione in basso troveremo:

- Home: vieni reindirizzato alla pagina corrente;
- Info: è una pagina di informazioni relativi ai creatori del sito web;
- Registrati: è la pagina di registrazione da parte di un cliente che vuole usufruire del dispositivo di telepedaggio.



Una volta cliccato su INFO, apparirà la seguente schermata:



Nella pagina di registrazione, l'estetica è sempre stata realizzata tramite HTML e CSS, ma la parte di implementazione delle tuple composte dai campi è stata realizzata tramite il linguaggio di programmazione PHP e la piattaforma software multipiattaforma XAMPP, costituita dal server web Apache necessario per ospitare il sito web su internet (in questo caso utilizzato al livello locale) e per comodità il DBMS MySql che è incorporato all'interno di XAMPP.

"Registrati.php"

```
double double detacharset="UF-8" detacharset="UF-8"
```

Quindi, cliccando sul tasto *Registrati* si andrà avanti per inserire i valori riguardanti il cliente con il relativo conto corrente o carta di credito, ovviamente troviamo campi *Obbligatori*, nel senso che, se si prova a non inserirli, non si potrà procedere alla registrazione.

| Fase di registrazione: | | |
|-------------------------|--|--|
| Codice Fiscale * | | |
| | | |
| Nome * | | |
| | | |
| Cognome * | | |
| | | |
| Conto * | | |
| 3000X 3000X 3000X 3000X | | |
| CW* | | |
| XXX Fine registrazione | | |
| Home | | |

In questo caso viene utilizzato il linguaggio PHP per effettuare una connessione locale al database costruito e la creazione della tupla, associando i campi compilati in "Registrati.php" ai campi della tabella clienti costruita nel database "PartenoPass".

"Registrazionephp.php"

Nel caso in cui la registrazione dovesse essere avvenuta con successo, il cliente viene reindirizzato alla pagina di fine registrazione.

"Registrati3.html"

```
caeta charset="UTF-8" caeta caeta charset="UTF-8" caeta caeta
```

Infine, cliccando su *Fine registrazione*, verrà mostrato un messaggio a video informando l'utente che l'iscrizione è avvenuta con successo.



Siamo giunti alla fine del nostro progetto, dove sono state introdotte varie tematiche mostrando esempi, cenni di teoria e programmazione.

Prodotto da: CONTE PIETRO && BENEDETTO MATTEO.