

## => What is a Database ?

A shared collection of logically related data designed to meet the information requirements of an organization.

A database is a structured electronic storage system for organizing and managing data efficiently.

Examples - MySQL, Oracle, MongoDB, MS Access, SQL Server, Informix, PostgreSQL,

## => What is a Database Management System?

A software system that enables users to define, create and maintain the database and which provides controlled access to the database.

## => Actors on the DBMS

- **Database Administrator**

Coordinates all the activities of the database system. the database administrator has a good understanding of the enterprise's information resources and needs.

Database administrator's duties include.

- Schema definition
- Granting user authority to access the database
- Schema and physical organization modification
- Storage structure and access method definition
- Specifying integrity constraints
- Acting as liaison with users
- Monitoring performance and responding to changes in requirements

- **Database Users**

Users are differentiated by the way they expect to interact with the system

- **Application programmers** – interact with system through DML calls
- **Sophisticated users** – form requests in a database query language
- **Specialized users** – write specialized database applications that do not fit into the traditional data processing framework
- **Naïve users** – invoke one of the permanent application programs that have been written previously

Examples,

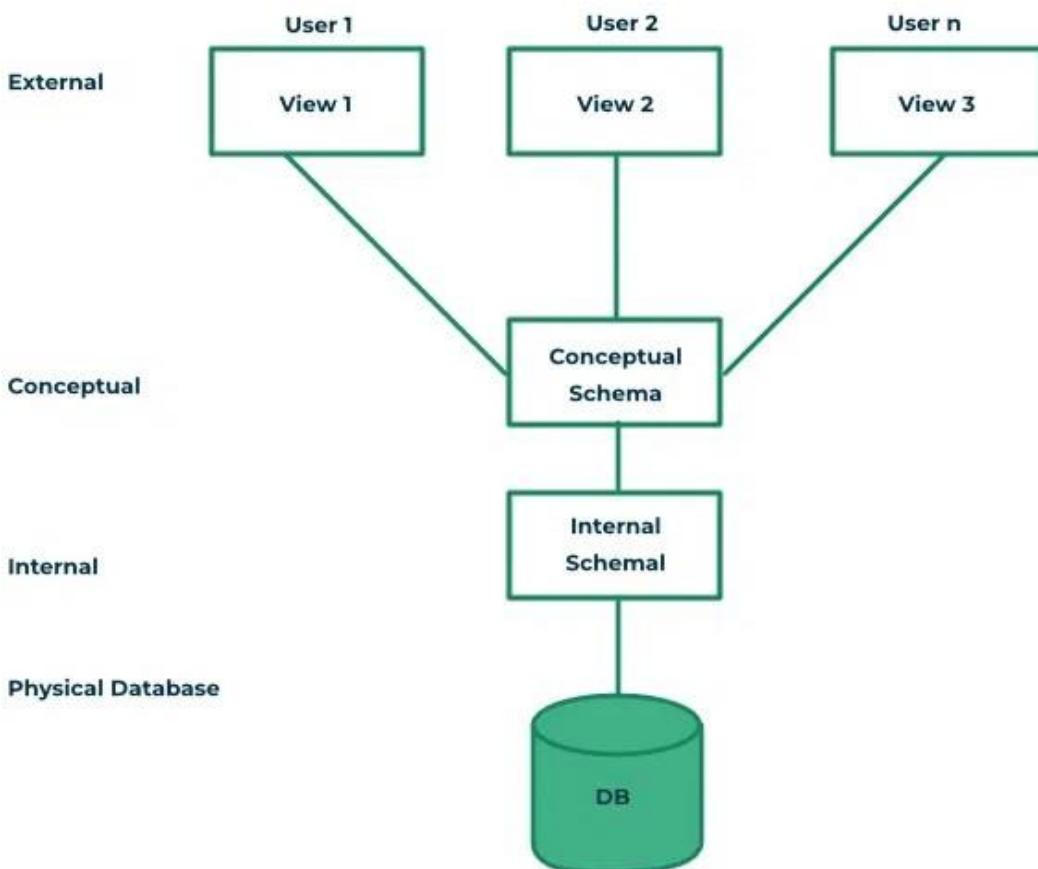
people accessing database over the web, bank tellers, clerical staff

## => Difference between Traditional File based System and DBMS

Traditional File	DBMS
Redundant data can be present in a file system	In DBMS there is no redundant data.
Only one user can access data at a time.	Multiple users can access data at a time.
There is no data independence.	In DBMS data independence, mainly of two types: 1) Logical Data Independence. 2) Physical Data Independence.

File systems provide less security in comparison to DBMS.	DBMS has more security mechanisms as compared to file systems.
There is less data consistency in the file system.	There is more data consistency because of the process of normalization.
It doesn't provide an Inbuilt mechanism for backup and recovery of data.	It provides in house tools for backup and recovery of data.

### => 3-Tier Architecture in DBMS



**Defines DBMS schemas at three levels:**

- **Internal schema**
- **Conceptual schema:** entities, data types, relationships, etc
- **External schemas** at the external level to describe the various user views.

**Data Independence:**

- **Logical Data Independence:** ability to change conceptual schema without affecting application programs
- **Physical Data Independence:** ability to change internal schema without affecting upper layers

## => Data Model

A Data Model in Database Management System (DBMS) is the concept of tools that are developed to summarize the description of the database.

### Types of Relational Models

- Conceptual Data Model
- Representational Data Model
- Physical Data Model

### Some Other Data Models

- Hierarchical Model

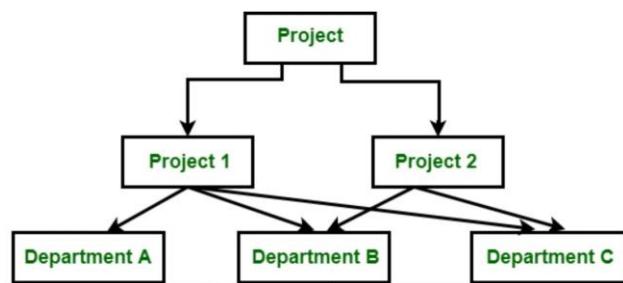
Hierarchical Data Model: Hierarchical data model is the oldest type of the data model. It was developed by IBM in 1968. It organizes data in the tree-like structure.

Hierarchical model consists of the following :

- It contains nodes which are connected by branches.
- The topmost node is called the root node.
- Each node has exactly one parent.
- One parent may have many child.
- If there are multiple nodes appear at the top level, then these can be called as root segments.

- Network Model

It is the advanced version of the hierarchical data model. To organize data it uses directed graphs. In this child can have more than one parent. It uses the concept of the two data structures Records and Sets.



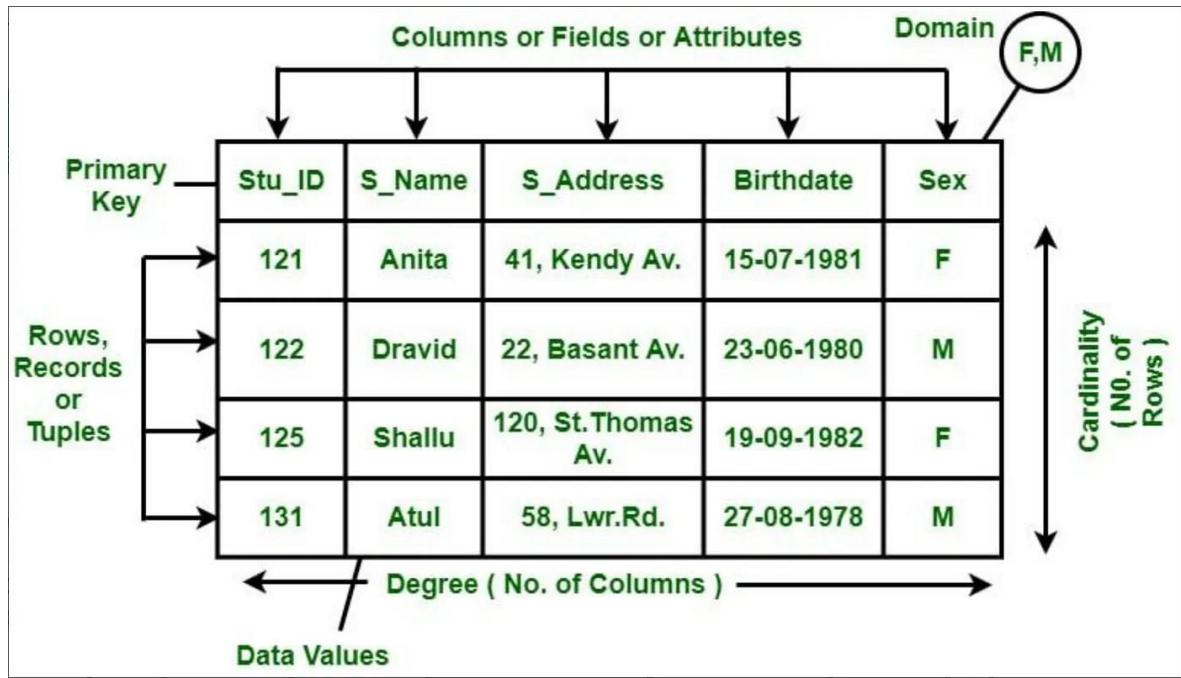
- Object-Oriented Data Model

### Relational data model

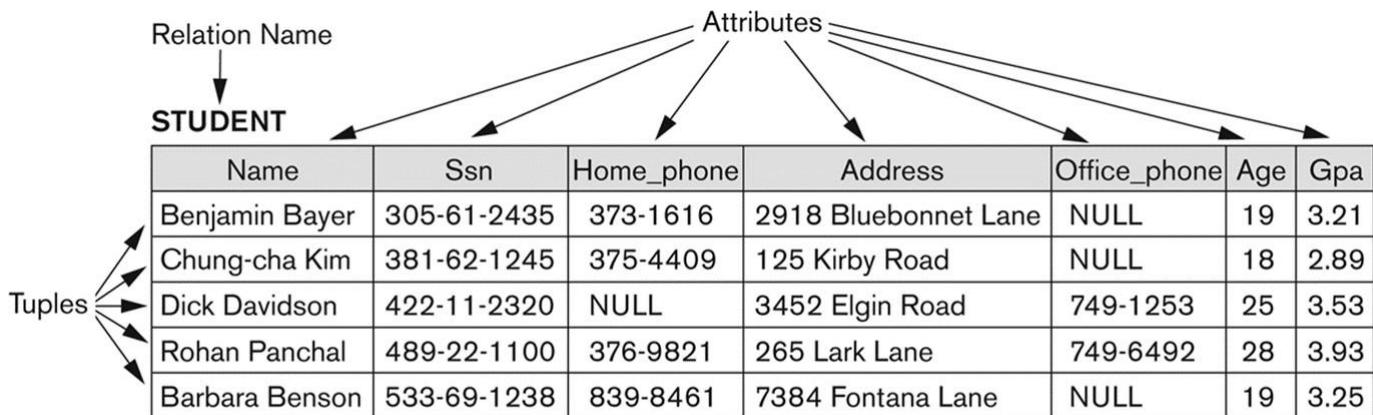
The relational data model was developed by E.F. Codd in 1970. There are no physical links as they are in the hierarchical data model.

Following are the properties of the relational data model :

- Data is represented in the form of table only.
- It deals only with the data not with the physical structure.
- It provides information regarding metadata.
- At the intersection of row and column there will be only one value for the tuple.
- It provides a way to handle the queries with ease.



### Example of a Relation



**Figure 5.1**

The attributes and tuples of a relation STUDENT.

In the STUDENT table, SSN is the key

The Schema (or description) of a Relation:

Denoted by R(A<sub>1</sub>, A<sub>2</sub>, ..., A<sub>n</sub>)

R is the name of the relation

The attributes of the relation are A<sub>1</sub>, A<sub>2</sub>, ..., A<sub>n</sub>

Example:

CUSTOMER (Cust-id, Cust-name, Address, Phone#)

CUSTOMER is the relation name

Cust-id is the Key

Defined over the four attributes: Cust-id, Cust-name, Address, Phone#

**A tuple** is an ordered set of values (enclosed in angled brackets '< ... >')

Each value is derived from an appropriate domain.

A row in the CUSTOMER relation is a 4-tuple and would consist of four values, for example:

< 632895, "John Smith", "101 Main St. Atlanta, GA 30332", "(404) 894-2000" >

This is called a 4-tuple as it has 4 values  
A tuple (row) in the CUSTOMER relation.

The **relation state** is a subset of the Cartesian product of the domains of its attributes.

## Definition Summary

Informal Terms	Formal Terms
Table	Relation
Column Header	Attribute
All possible Column Values	Domain
Row	Tuple
Table Definition	Schema of a Relation
Populated Table	State of the Relation

## Relational Integrity Constraints

There are three main types of constraints in the relational model

- Key constraints
- Entity integrity constraints
- Referential integrity constraints

## Categories of data models

### 1. Conceptual (high-level, semantic) data models

Conceptual models include

- Entity-relationship database model (ERDBM)

#### Advantages

- Exceptional conceptual simplicity
- Visual representation
- Effective communication tool
- Integrated with the relational database model

#### Disadvantages

- No data manipulation language (no complete).
- Loss of information content.
- Limited constraint representation.
- Limited relationship representation (internal relationship can not be depicted multiple relationships)

- Object-oriented model (OODBM)

#### Advantages

- Adds semantic content
- Visual presentation includes semantic content
- Database integrity
- Both structural and data independence

#### Disadvantages

- Lack of OODM
- Complex navigational data access
- Steep learning curve
- High system overhead slows transactions

### Relationships in Conceptual Models

- One-to-one (1:1)
- One-to-many (1:M)
- Many-to-many (M:N)

## 2. Physical (low-level, internal) data models

Provide concepts that describe details of how data is stored in the computer.

## 3. Implementation (representational) data models

Implementation models include

- Hierarchical database model (HDBM)
- Network database model (NDBM)
- Relational database model (RDBM)
- Object-oriented database model (ODBM)

### 1. Hierarchical database model (HDBM)

Logically represented by an upside down tree

- Each parent can have many children (segment linkage)
- Each child has only one parent

#### Advantages

- Conceptual simplicity
- Database security
- Data integrity
- Data independence

#### Disadvantages

- Complex implementation
- Lacks structural independence
- Difficult to manage and lack of standards
- Applications programming and use complexity (pointer based)

## 2. Network database model (NDBM)

### Advantages

- Conceptual simplicity
- Data access flexibility
- Data independence
- Promotes database integrity
- Handles more relationship types (but all 1:M relationship)
- Conformance to standards

### Disadvantages

- System complexity
- Lack of structural independence

## 3. Relational database model (RDBM)

### Advantages

- Structural independence
- Improved conceptual simplicity
- Easier database design, implementation, management, and use
- Ad hoc query capability with SQL (4GL is added)
- Powerful database management system

### Disadvantages

- Substantial hardware and system software overhead
- Poor design and implementation is made easy
- May promote “islands of information” problems

### Features of relational DBMS.

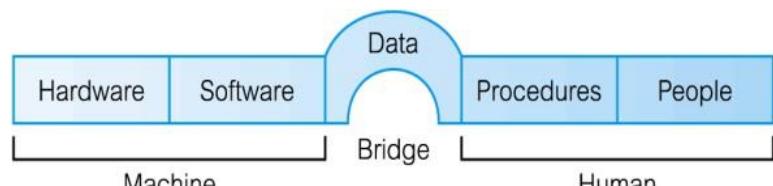
- 2-D tables (rows and columns representing records/tuples and fields/attributes)
- Dynamic links among tables
- Easy and flexible to design and use
- Data independence

### => Database Systems

A database system is more than just data or data in combination with DBMS software

A complete database system in an organization consists of four components. / Components of DBMS Environment

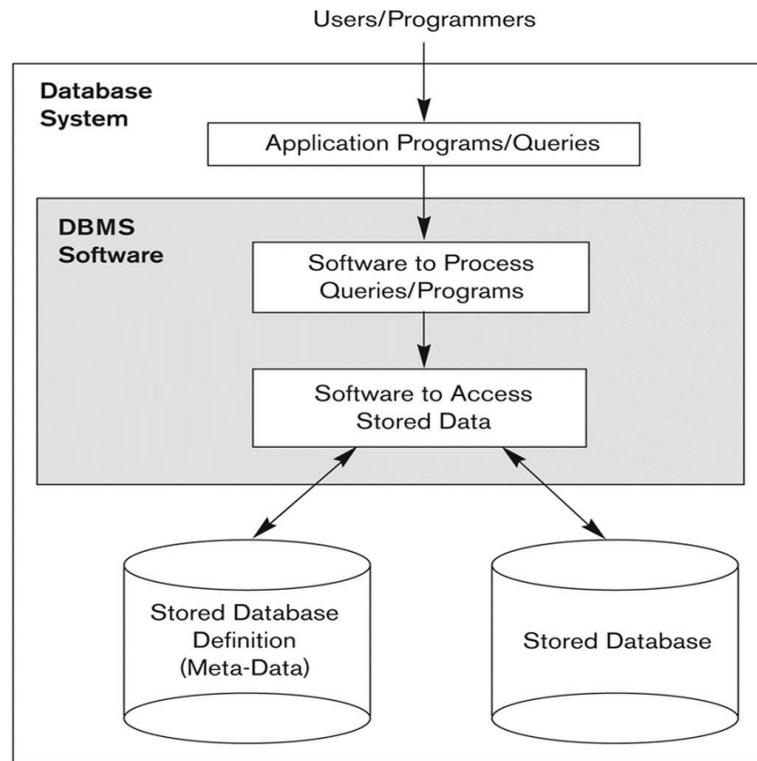
- Hardware
- Software
- Data
- Procedures (extra not lms)
- People -



Data Administrator (DA), Database Administrator (DBA), Database Designers (Logical and Physical), Application Programmers, End Users (naive and sophisticated)

## A DBMS typically provides following services,

- A centralized data definition & data control facility known as a data dictionary/directory (DD/D) or catalog
- Data Security and integrity mechanisms
- Concurrent data access for multiple users
- User-oriented data query, manipulation, and reporting capabilities
- Programmer-oriented application system development capabilities



=> Relational Model

### Relational Model - Properties

- Each relation (or table) in a database has a unique name.
- Each attribute (or column) within a table has a unique name.
- Each row is unique. no two rows in a relation are identical
- there can be no multi-valued attributes in a relation.
- An entry at the intersection of each row and column is atomic (or single-valued).

### Attribute

- Each column in the relation is an **attribute** of the relation.
- The number of attributes of the relation is called the **DEGREE OF THE RELATION**.
- The set of possible values that an attribute may have is the **DOMAIN** of the attribute.

### Tuple

- A **tuple** is a collection of values that makes up one row of relation.
- A tuple is the equivalent of a record.
- Number of tuples in a relation is its **CARDINALITY**.

Diagram illustrating the components of a relation:

Name of the Relation	Primary Key	Attributes					
Student	<u>Reg_No</u>	Name	ContactNo	Address	Gender	Age	GPA
1111	C.D. Perera	0372228222	Kurunegala	M	20	3.9	
1112	C. Basnayake	0362255222	Awissawella	M	21	3.5	
1114	N.S. Bandara	0812234567	Kandy	F	20	3.8	
1115	K. Peris	0112876655	Colombo	M	21	3.0	
1116	S. Menike	0253456654	Anuradhapura	F	21	2.6	

Annotations:

- Tuples:** Points to the rows in the table.
- Domain:** Points to the column "Name".
- Degree of the Relation:** - 7
- Cardinality Of the Relation:** - 5

## Key

- **Primary Key** - Primary Key is an attribute that uniquely identifies each row in a relation
- **Foreign keys / (referential integrity)** -  
A foreign key is a set of columns in one table that serve as the primary key in another table
- **Composite Key / Concatenated Key**-  
Composite Key Is a primary key that consists of more than one attribute
- **Alternate Key** -  
Alternate Key is the candidate keys other than the chosen primary key are called alternate keys.
- **Candidate key** -  
Candidate key is a single key or a group of multiple keys that uniquely identify rows in a table
- **Super Key** -  
Super Key an attribute or a combination of attributes that is used to identify the records uniquely is known as Super Key.
- **Cardinality** - The cardinality of a table refers to the number of rows in the table
- **Degree** - The degree of a table refers to the number of columns
- **Query** - A query is a question about the data in your tables
- **Entity integrity** - Entity integrity constraint specifies that no primary key can be null

## => Entity-Relationship (E-R) Model

ERD is a data modeling technique used in software engineering to produce a conceptual data model of an information system.

### Characteristics of E-R Model

- Semantic data model
- No physical DBMS
- Design tools and documentation for database structure
- Express the logical properties of an enterprise database

### Components of E-R Model

1. Entity
2. Attribute
3. Key
4. Relationship
5. Structural constraints on relationship

#### 1. Entity

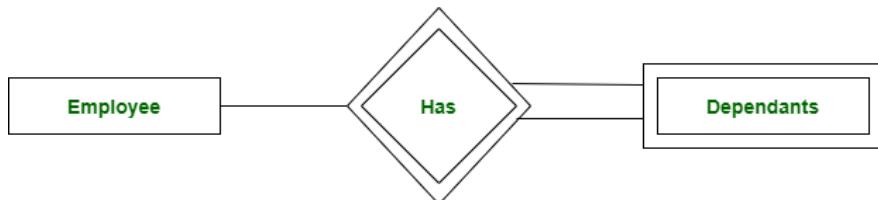
An object or concept Thing in real world with independent existence

"...anything (people, places, objects, events, etc.) about which we store information (e.g. supplier, machine tool, employee, utility pole, airline seat, etc.)."



#### Types

- Strong entity (parent, owner, dominant) - Strong Entity does not depend on other entity.
- Weak entity (child, dependent, or subordinate) - Weak entity is a depend on another entity



#### 2. Attribute

attribute is Particular properties that describe entity



#### Types

- Key attribute: Uniqueness property must hold for every entity set of the entity type
- Composite
- Multi-valued
- Derived
- Stored
- derived attributes

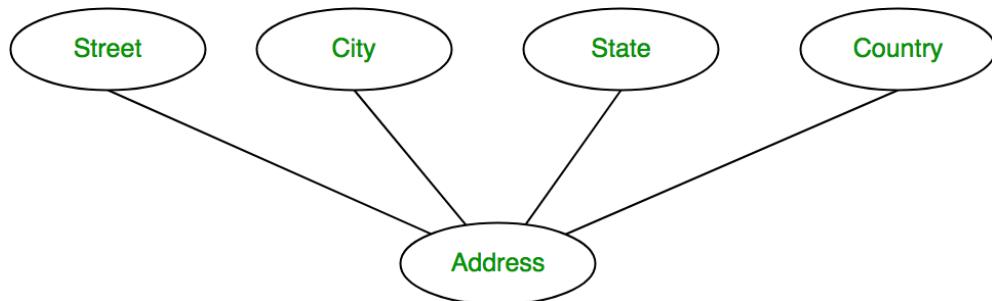
## 1. Key attribute

The attribute which uniquely identifies each entity in the entity set is called the key attribute.



## 2. Composite Attributes

Can be subdivided into smaller subparts



## 3. Multivalued Attribute

An attribute consisting of more than one value for a given entity.



## 4. Derived Attributes

An attribute that can be derived from other attributes of the entity type is known as a derived attribute.

e.g.; Age (can be derived from DOB).



## 3. Degree of a relationship

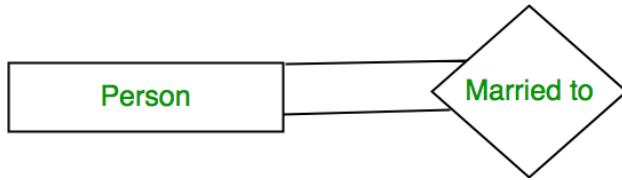
Number of participating entities

Types

1. Unary (recursive relationship)
2. Binary
3. Ternary
4. Quaternary / N - ary

## 1. Unary (recursive relationship)

When there is only ONE entity set participating in a relation, the relationship is called a unary relationship. For example, one person is married to only one person.



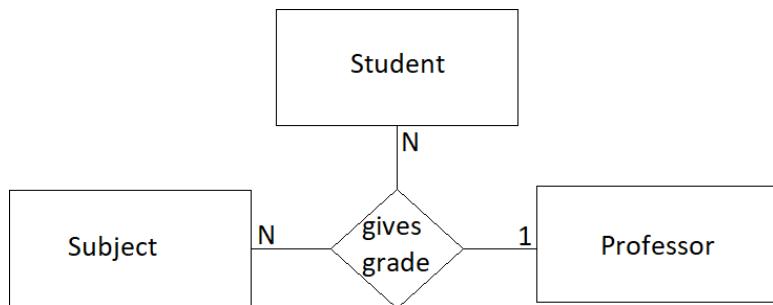
## 2. Binary relationship

When there are TWO entities set participating in a relationship, the relationship is called a binary relationship. For example, a Student is enrolled in a Course.



## 3. Ternary relationship

When there are three entities set participating in a relationship, the relationship is called a Ternary relationship.



## 4. Quaternary / N - ary relationship

When there are n entities set participating in a relation, the relationship is called an n-ary relationship.

## 4. Structural constraints on relationships./ Cardinality

### 1. One-to-One

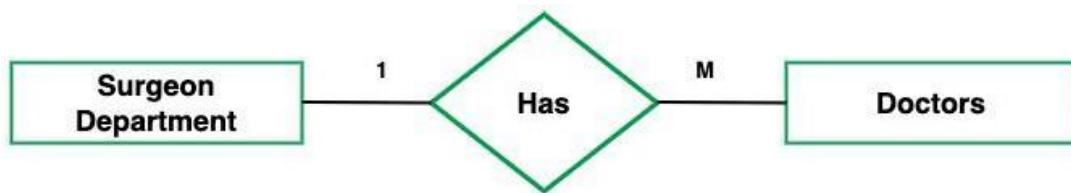
In a particular hospital, the surgeon department has one head of department. They both serve one-to-one relationships

Let us assume that a male can marry one female and a female can marry one male. So the relationship will be one-to-one.



## 2. One-to-Many

In a particular hospital, the surgeon department has multiple doctors. They serve one-to-many relationships



## 3. Many-to-Many

In a particular company, multiple people work on multiple projects. They serve many-to-many relationships.



## => Stages of the database system development life cycle

1. Database planning
2. System definition
3. Requirements collection and analysis
4. Database design
5. DBMS selection (optional)
6. Application design
7. Prototyping (optional)
8. Implementation
9. Data conversion and loading
10. Testing
11. Operational maintenance

## => EER Diagram ( Enhanced Entity-Relationship diagrams )

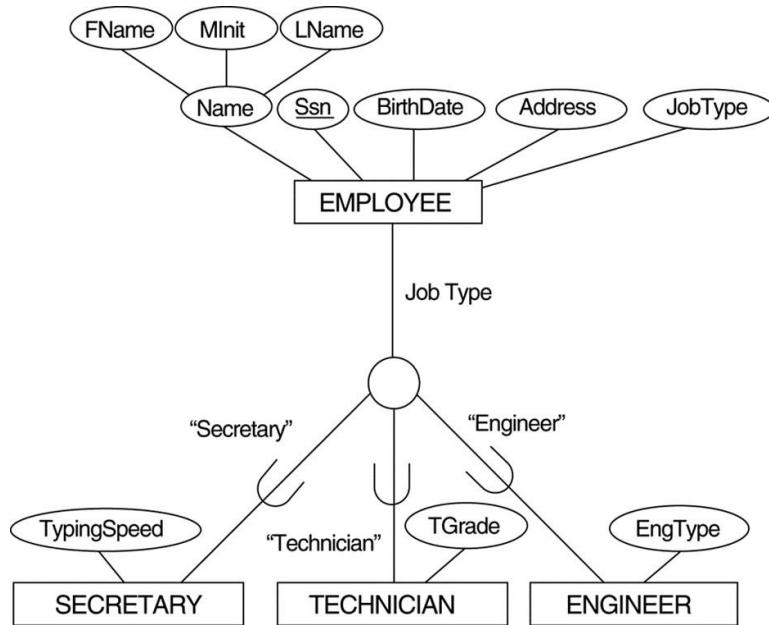
- **superclass (parent / Base)** - the class being inherited from
- **subclass (child / Derived)** - the class that inherits from another class

### Attribute Inheritance

- **specialization:** maximizing the differences between members of an entity by identifying their distinguishing characteristics
- **generalization:** minimizing the differences between entities by identifying their common characteristics

[EER - Specialization and Generalization Introduction || Enhanced Entity Relationship ...](#)

## 1. Example of specialization EER diagram



mapping specialization the EER schema

(a) EMPLOYEE

SSN	FName	MInit	LName	BirthDate	Address	JobType
-----	-------	-------	-------	-----------	---------	---------

SECRETARY

SSN	TypingSpeed
-----	-------------

TECHNICIAN

SSN	TGrade
-----	--------

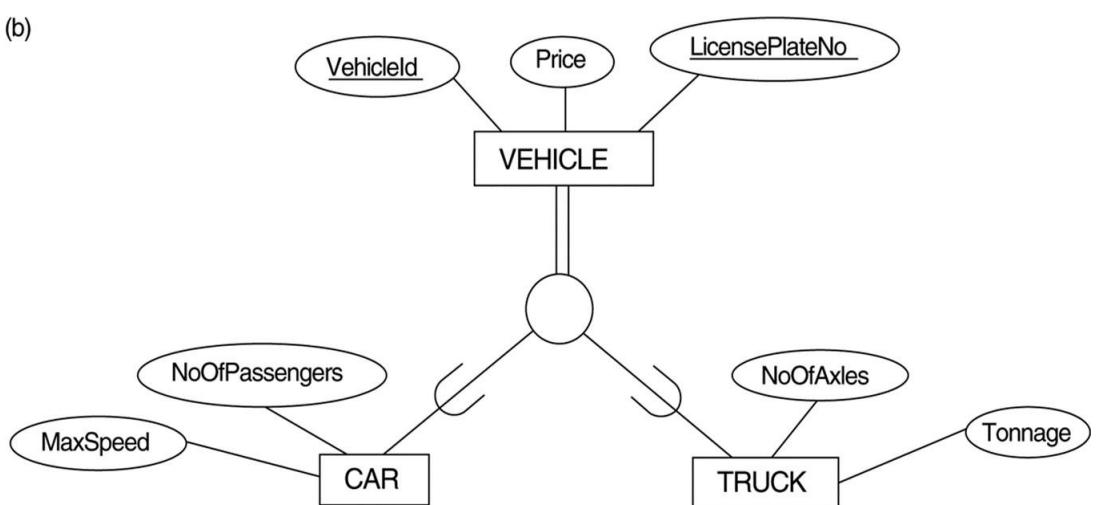
ENGINEER

SSN	EngType
-----	---------

## 2. Example of Generalizing EER diagram

CAR and TRUCK into the superclass VEHICLE.

(b)



## mapping Generalizing the EER schema

(b) CAR

VehicleId	LicensePlateNo	Price	MaxSpeed	NoOfPassengers
-----------	----------------	-------	----------	----------------

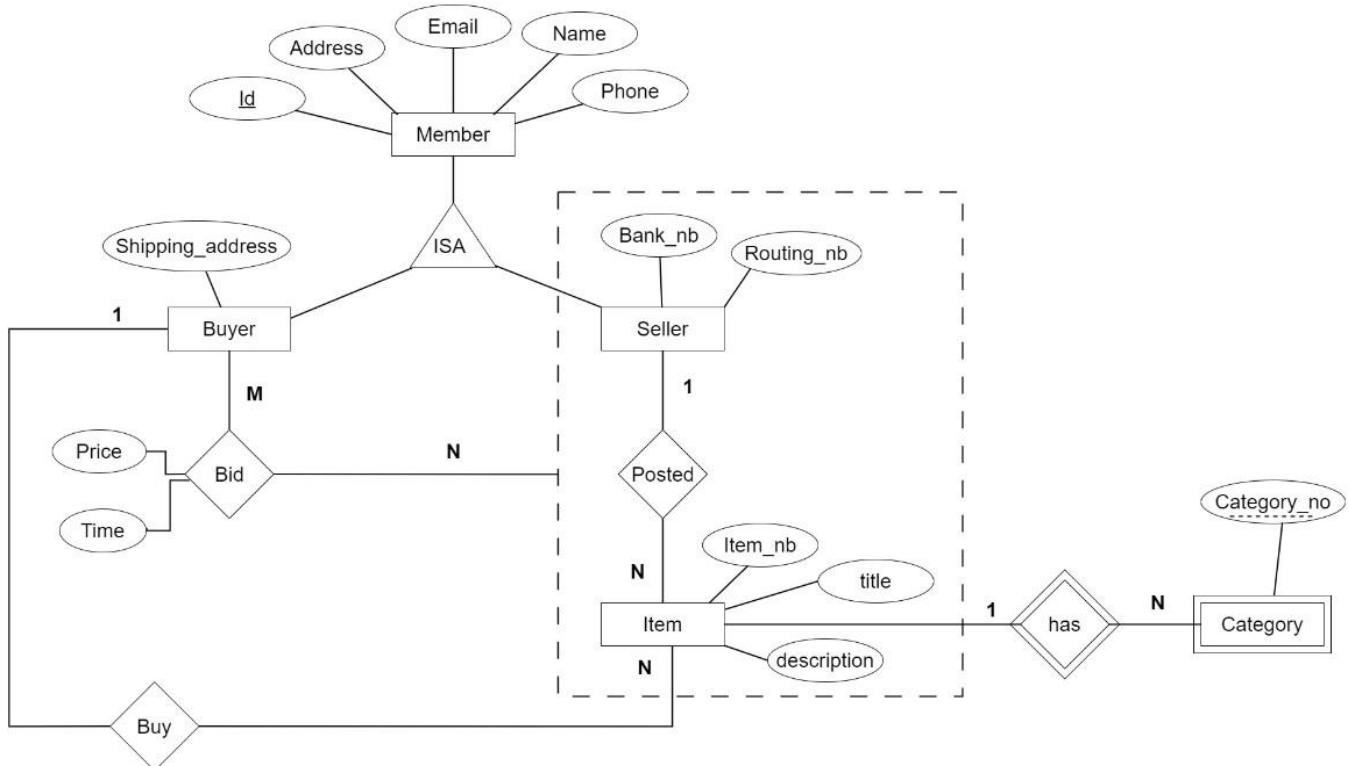
TRUCK

VehicleId	LicensePlateNo	Price	NoOfAxles	
-----------	----------------	-------	-----------	--

### Q1. Draw an EER diagram to cater the following requirements.

The members of an online auctioning site are identified by a unique member id and their names, email addresses, phone numbers and postal addresses should be maintained. A member may be a buyer or a seller. A buyer has a shipping address and a seller has a bank account number and routing number. Items are posted by a seller. When the seller posts the item a bid may be placed by buyers. A bidding price and the time of bid placement is recorded. The person with the highest bid price is declared as the winner and the buyer can then buy the item. Items are identified by a unique item number assigned by the system. Items are also described by an item title, an item description, a starting bid price and bidding increment. Item has a category with a category number. A category is identified by the category number and the item number together.

[EER Diagram | Class Test | Y2S1 | DMS](#)



## => What is Normalization ?

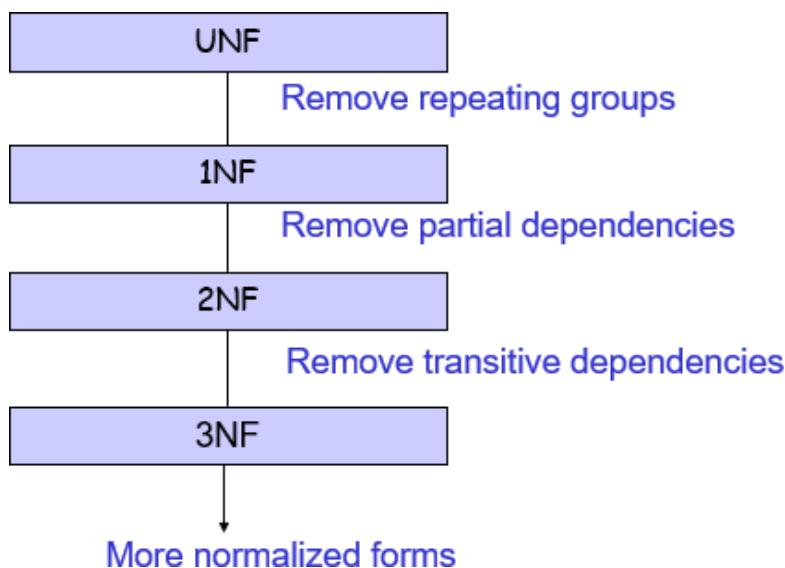
Normalization is the process of minimizing redundancy from a relation or set of relations.

1. First Normal Form (1NF)
2. Second Normal Form (2NF)
3. Third Normal Form (3NF)

Data redundancy is undesirable because of the following anomalies

1. 'Insert' anomalies
2. 'Delete' anomalies
3. 'Update' anomalies

Normalization Flow



## Advantages of Normalization

- Reduced data redundancy
- Simplified database design
- Easier database maintenance
- Improved data consistency
- Improved query performance

## => SQL ( Structured Query Language )

SQL is a standard language for accessing and manipulating databases.

### Numeric Types

- Integer ( INT, INTEGER & SMALLINT )
- Real numbers (FLOAT, REAL, DOUBLE)
- Formatted numbers DECIMAL(i,j) or DEC(i,j) or NUMERIC(i,j)
- Character strings
  - Fixed length: CHAR(n) or CHARACTER(n)
  - Variable length: VARCHAR(n)
- Date and Time: DATE and TIME data types are supported in SQL2

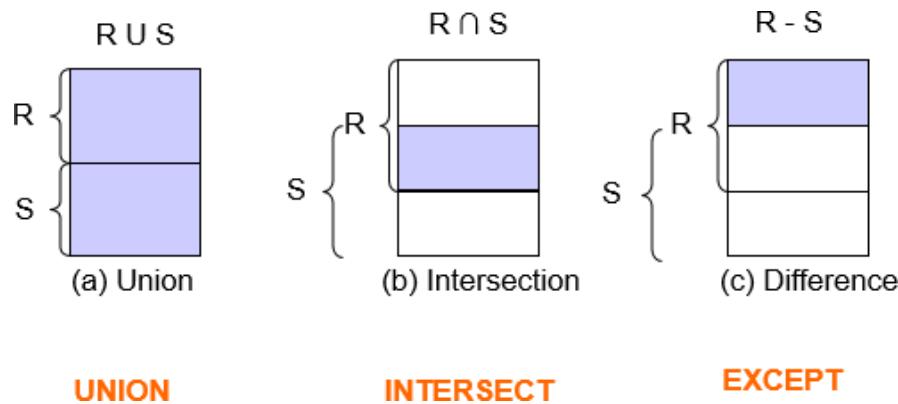
## Three main categories of SQL

- DDL, Data Definition Language
- DCL, Data Control Language
- DML, Data Manipulation Language

## SQL Aggregate Functions

- SUM
- AVG
- MIN
- MAX
- COUNT

## Combining Results Tables



## => What is Database security?

The mechanism that protects the database against intentional or accidental threats.

### DB security is concerned with avoiding the following situation:

- Theft & fraud
- Loss of confidentiality (secrecy)
- Loss of privacy
- Loss of integrity
- Loss of availability

## Countermeasures – Computer-Based Controls

### 1. Authorization -

Authorization is the granting of a right or privilege that enables a subject to have legitimate access to a system or a system's object.

Authorization is the process of giving someone the ability to access a resource.

### 2. Authentication -

Authentication is a mechanism that determines whether a user is who he or she claims to be.

Authentication is the process of validating the identity of a user or the integrity of a piece of data.

### **3. Access control -**

The typical way to provide access controls for a database system is based on the granting and revoking of privileges.

Access Control is a Granting or denying approval to use specific resources

There are two types of Access controls

#### **1. Discretionary Access Control (DAC)**

Most commercial DBMSs provide an approach called Discretionary Access Control (DAC), which manages privileges using SQL.

The SQL standard supports DAC through the GRANT and REVOKE commands.

#### **2. Mandatory Access Control (MAC)**

Some commercial DBMSs also provide an approach to access control called Mandatory Access Control (MAC), which is based on system-wide policies that cannot be changed by individual users.

In this approach each database object is assigned a security class and each user is assigned a clearance for a security class, and rules are imposed on reading and writing of database objects by users.

The SQL standard does not include support for MAC.

## **Approaches for securing a DBMS on the web**

The security measures associated with DBMSs on the Web include

- proxy servers
- firewalls
- message digest algorithms and digital signatures
- digital certificates
- kerberos
- Secure Sockets Layer (SSL) and Secure HTTP (S-HTTP)
- Secure Electronic Transactions (SET) and Secure Transaction Technology (SST)
- Java security
- ActiveX security

## භූතාර්ථ සම්බන්ධතා අනුකාශීය Conceptual Design (ERD-Entity Relationship Diagram Modeling)

මෙම ආකාශීය මුදල වරට Peter Chen විසින් 1976 දී ගුදුන්ටා දෙනලදී. පසුකාලීනව Charles Bachman විසින් සම්බන්ධතා මුදල උග්‍ර වෙනස් කරන ලදී.

භූතාර්ථ සම්බන්ධතා අනුකාශීයක් තුළින් තවත් භූතාර්ථයක් අතර දත්ත ගලායන ආකාරය සහ වස්තුන් අතර සම්බන්ධතාවයක් ගොඩනැගන ආකාරය මුදුකාවම මෙම ආකාශීයේදී විස්තර කරයි.

භූතාර්ථ සම්බන්ධතා රුප සටහන් වල භාවිතා වන සංකේත (ER Diagram Notation)

භූතාර්ථ (Entity)	
සම්බන්ධතා (Relationship)	
උපලක්ෂණ (Attribute)	

### භූතාර්ථ (Entity)

භූතාර්ථයක් යනු සැබෑ ලෝකයේ පවතින වස්තුවක් වන අතර සුවිශේෂී සර්වනාමයක් ලෙසද ගුදුන්වයි. භූතාර්ථයක් ලෙස පුද්ගලයක්, ස්ථානයක්, හැකියාවක් හෝ සිද්ධියක් තැබුන්වේ හැක.

උදා:- Student

### භූතාර්ථ කුළුව (Entity Set)

භූතාර්ථ කිහිපයක් එකිනෙකට භාවිතා කිරීම භූතාර්ථ කුළුකයක් ලෙස ගුදුන්වයි.

- උදා:-
1. Set of all Person
  2. Companies
  3. Trees
  4. Holidays

### භූතාර්ථ වර්ග

#### Strong (Regular) Entity

ජන භූතාර්ථයක් මත නොයැලෙන භූතාර්ථ Strong Entity ලෙස ගුදුන්වයි. මේවා ස්වාධීන භූතාර්ථ ලෙසද ගුදුන්වයි.

උදා:-

1. Employee

#### දුර්වල භූතාර්ථ

#### Weak Entity

දුර්වල භූතාර්ථයක් යනු වෙනත් භූතාර්ථයක් මත යැළෙන භූතාර්ථ වේ.

උදා:-

1. Dependent

### උපලක්ෂණ (Attributes)

භූතාර්ථයක් විස්තර කිරීමට භාවිතා කරන තොරතුරු උපලක්ෂණ ලෙස ගුදුන්වයි.

උදා:- Salary

Salary

#### උපලක්ෂණ වර්ග

1. සරල උපලක්ෂණ (Simple Attributes)
2. සංයුත් උපලක්ෂණ (Composite Attributes)
3. බහු උපලක්ෂණ (Multi- Valued Attributes)
4. වූත්පන් උපලක්ෂණ (Derived Attributes)
5. ගබඩා උපලක්ෂණ (Stored Attributes)
6. විස්තරාත්මක උපලක්ෂණ
7. තහි අගය සහිත උපලක්ෂණ / පරමාණුක උපලක්ෂණ (Single Valued Attributes)

#### සරල උපලක්ෂණ (Simple Attributes)

උපලක්ෂණයක අධිංශු දත්ත නැවත කුඩා කොටස්වලට වෙන්කළ නොහැකි නම් එවැනි උපලක්ෂණයක් සරල උපලක්ෂණයක් ලෙස හඳුන්වයි.

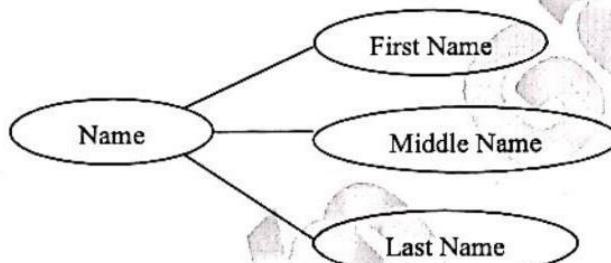
උදා:-

EmpNo

#### සංයුත් උපලක්ෂණ (Composite Attributes)

උපලක්ෂණයක් අංශ කිහිපයක් එක්වීමෙන් පැදී ඇත්තම් එවැනි උපලක්ෂණයක් සංයුත් උපලක්ෂණයක් ලෙස හඳුන්වයි.

උදා:-



#### බහු උපලක්ෂණ (Multi- Valued Attributes)

උපලක්ෂණයන් තුළ අගයන් / දත්ත එකකට වැඩි ප්‍රමාණයක් ගබඩා කළයුතු වේ. එවැනි උපලක්ෂණයක් බහු අගයන් සහිත උපලක්ෂණයක් ලෙස හඳුන්වයි.

උදා:- 1. Employee Skills

2. Qualifications

Skill

#### වූත්පන් උපලක්ෂණ (Derived Attributes)

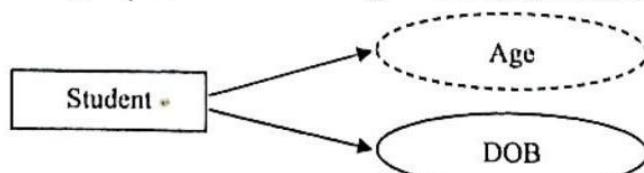
ගබඩා උපලක්ෂණයක් භාවිතාකර සාදා ගන්නා උපලැවියන වූත්පන් උපලක්ෂණයක් ලෙස හඳුන්වයි. වැඩි නිර්මාණයේදී වූත්පන් උපලක්ෂණ විශ්ව සඳහා භාවිතා නොකරයි.

උදා:-

Age

#### ගබඩා උපලක්ෂණ (Stored Attributes)

දත්ත පාදකයක විශ්වක් කුල දත්ත ගබඩාකර තබා ගැනීමට භාවිතා කරන උපලක්ෂණය ගබඩා උපලක්ෂණයක් වේ. මෙම උපලක්ෂණයේ ඇති දත්තය භාවිතයෙන් වූත්පන් උපලක්ෂණයක් සාදා ගනු ලැබයි.



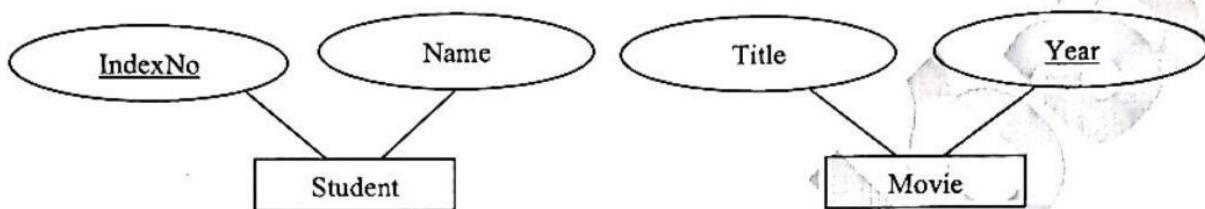
## තනි අගයක් සහිත උපලක්ෂණ (Single Valued Attributes)

තනි අගයක් පමණක් ගබඩාකර තබා ගන්නා උපලක්ෂණයක් තනි අගයක් සහිත උපලක්ෂණයක් ලෙස හැදින්වේ.



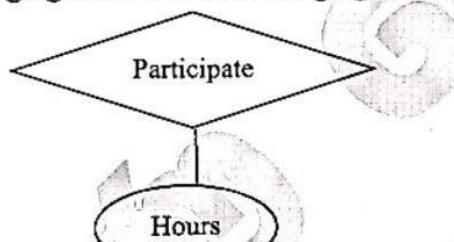
## යනුරු උපලක්ෂණ / ප්‍රධාන උපලක්ෂණ (Key Attribute)

ඖෂාප්‍රයක උපලැබියානයක් අනෙකුව හඳුනාගැනීම සඳහා භාවිතා කරන උපලක්ෂණය යනුරු උපලක්ෂණය ලෙස හැඳුන්වයි.

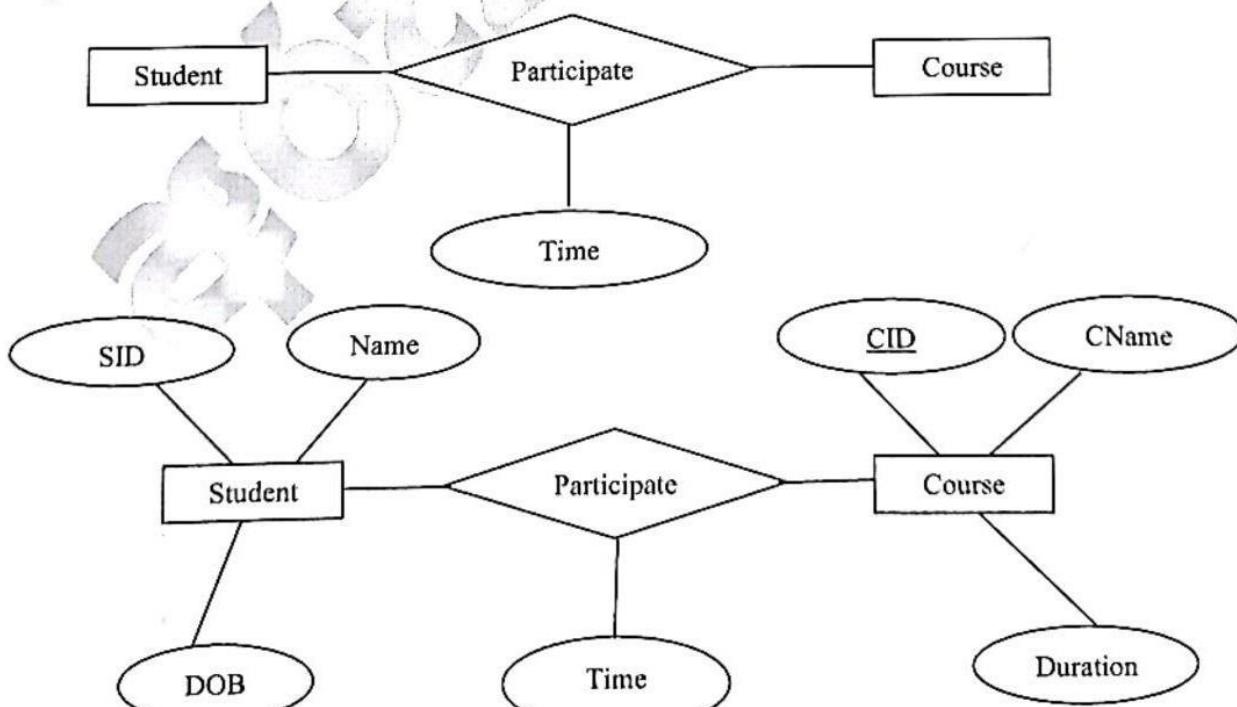


## විස්තරාත්මක උපලක්ෂණ

සම්බන්ධතාව මත පැවරෙන උපලක්ෂණ විස්තරාත්මක උපලක්ෂණ ලෙස හැඳුන්වයි.



උදා:- 1. සිප්පයෙකු හා පාසුලාවක් අතර සම්බන්ධතාවයක් ගොඩනැගීමේදී පාසුලාව සඳහා ගතවන කාලය විස්තරාත්මක උපලක්ෂණයක් ලෙස හැඳුන්වයි.



## භූතාර්ථ හඳුන්වන (Identifiers)

නිදරණයක් අනන්‍යව හඳුනාගැනීම සඳහා භාවිතා කරන උපලක්ෂණ හෝ උපලක්ෂණ කිහිපයක් භූතාර්ථයක් ලෙස හඳුන්වයි. ප්‍රධාන හඳුන්වන එරු 2කි.

1. සරල හඳුන්වන
2. සංයුත්ත හඳුන්වන

## සරල හඳුන්වන

සරල උපලක්ෂණයක් භාවිතා කරන හඳුන්වන සරල හඳුන්වන ලෙස හඳුන්වයි.



## සංයුත්ත හඳුන්වන

හඳුන්වනයක් සංයුත්ත උපලක්ෂණ භාවිතා කරයි නම් එය සංයුත්ත හඳුන්වනයක් වේ.

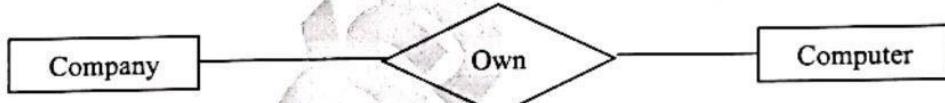


## සම්බන්ධතා (Relationship)

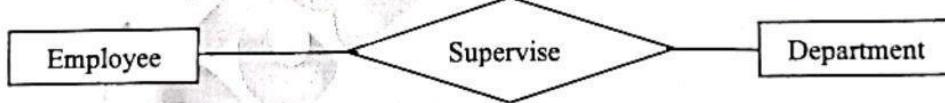
- භූතාර්ථ 2ක් හෝ කිහිපයක් අතර ඇති කරන සබැඳියාව වේ.
- සම්බන්ධතාවය සර්වනාමයට අදාළ ක්‍රියාවක් වේ.



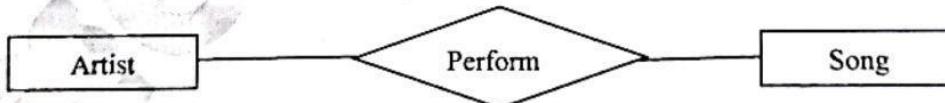
1. An own relationship between a company and a computer



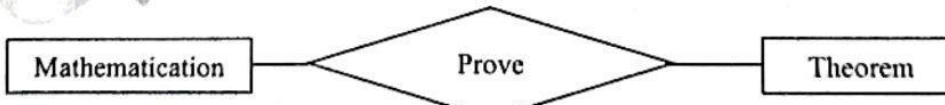
2. A Supervises relationship between an employee and a department



3. A performs relationship between an artist and a song



4. A proved relationship between a mathematical proof and a theorem



## සම්බන්ධතා තුළක (Relationship Sets)

භූතාර්ථ නිදරණ සම්බන්ධතාවය අනුව ඇති කරන ආකාරය ප්‍රධාන ආකාර 2ක් හැඳුන්විය හැකිය.

1. මට්ටම (Degree)
2. ගණනීයතාව (Cardinality)

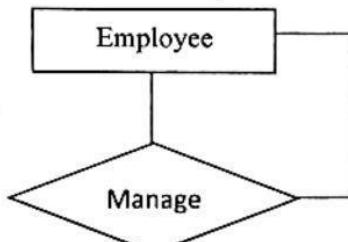
## සම්බන්ධතා මට්ටම (Degree of Relationship)

සම්බන්ධතාවයකට අයකිවන තුනාර්ථ ප්‍රමාණය සම්බන්ධතා මට්ටම ලෙස හඳුන්වයි.

- ප්‍රධාන සම්බන්ධතා මට්ටම 4කි.
  1. Unary (Degree 1) (Recursive)
  2. Binary (Degree 2)
  3. Ternary (Degree 3)
  4. N- ary (Degree above 3)

### Unary Relationship

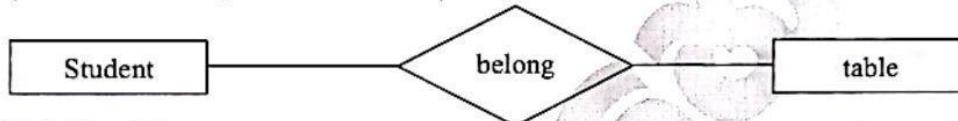
- සම්බන්ධතාවයකට එක් තුනාර්ථයක් පමණක් අයත් වේ නම් එය Unary වේ.  
දැනු:- සේවකයෙක් සේවකයන් කිහිපයෙනෙක් පාලනය කරයි.



### Binary Relationship

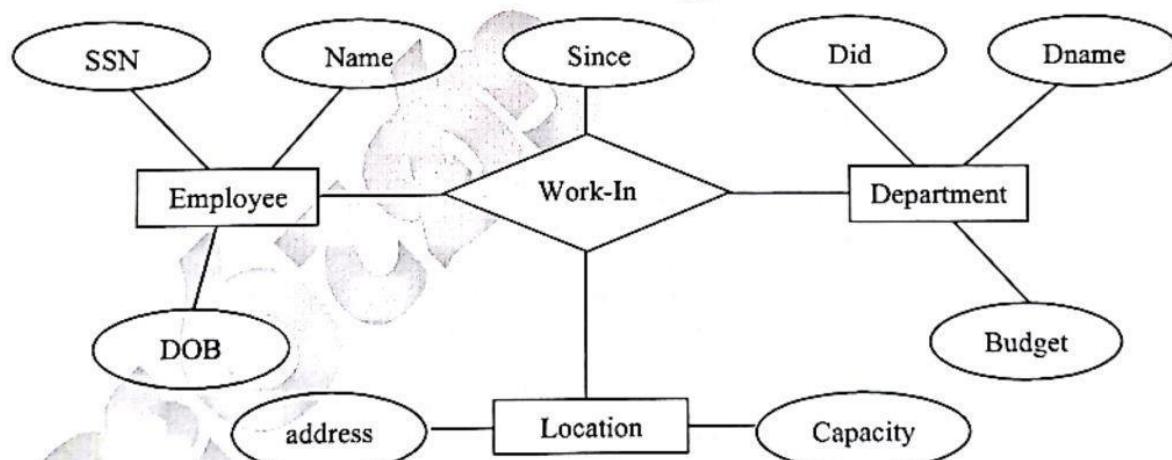
එක සම්බන්ධතාවයකට තුනාර්ථ 2ක් අයක් වේ නම් එවැනි සම්බන්ධතාවයක් දීමීය සම්බන්ධතාවයක් ලෙස හඳුන්වයි.

දැනු:- එක් ශිෂ්‍යයෙකුට එක් මෙසයක් අයත් වේ.



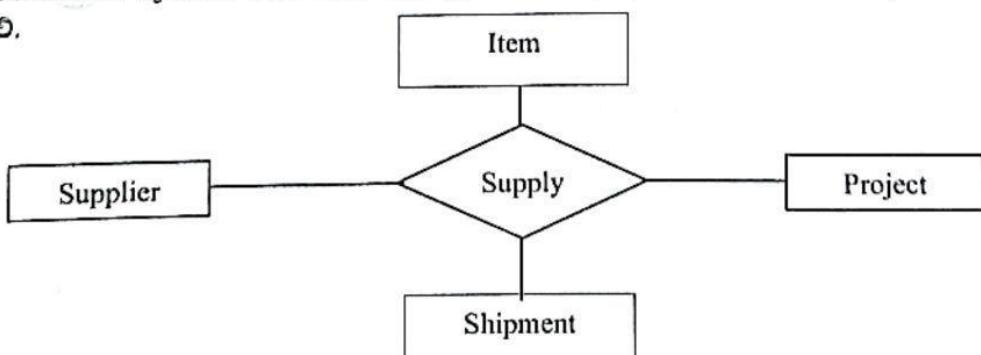
### Ternary Relationship

සම්බන්ධතාවයකට තුනාර්ථ 3ක් සම්බන්ධ කළයැකි නම් එය තෘතික ලෙස හැඳින්වේ.



### N-ary Relationship

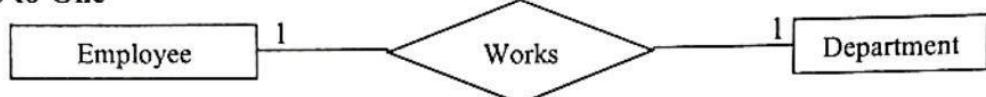
සම්බන්ධතාවයකට තුනාර්ථ 3කට වඩා වැඩි ප්‍රමාණයක් අයත් වේ නම් එය N-ary සම්බන්ධතාවයක් ලෙස හැඳින්වේ.



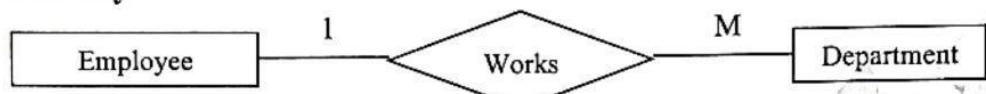
### ගණනීයතාව (Cardinality)

- එක් ගුතාර්ථයක් කටයුතු කළ ඒවායිය පැවතිය යුතු අනෙකුතා සම්බන්ධතා ප්‍රමාණය ගණනීයතාවය ලෙස හඳුන්වයි.
- ගණනීයතා ප්‍රධාන ආකාර 3 කි.
  1. එක - එක One-to-One (1:1)
  2. එක - බහු One-to-Many (1:M)
  3. බහු - බහු Many-to-Many (M:N)

#### One-to-One



#### One-to-Many



#### Many-to-Many



### වෛක්ල්පිත (Optionally)

සම්බන්ධතාවයකට අවම වගයෙන් ගොඩනැගිය හැකි සම්බන්ධතා වෛක්ල්පිත ලෙස හඳුන්වයි. (අක්‍රාවය හෝ සම්බන්ධතා)

#### Optional

සහායාකිතවය අවම හෝ දූනාය වේ නම් එය Optional ලෙස හඳුන්වයි.

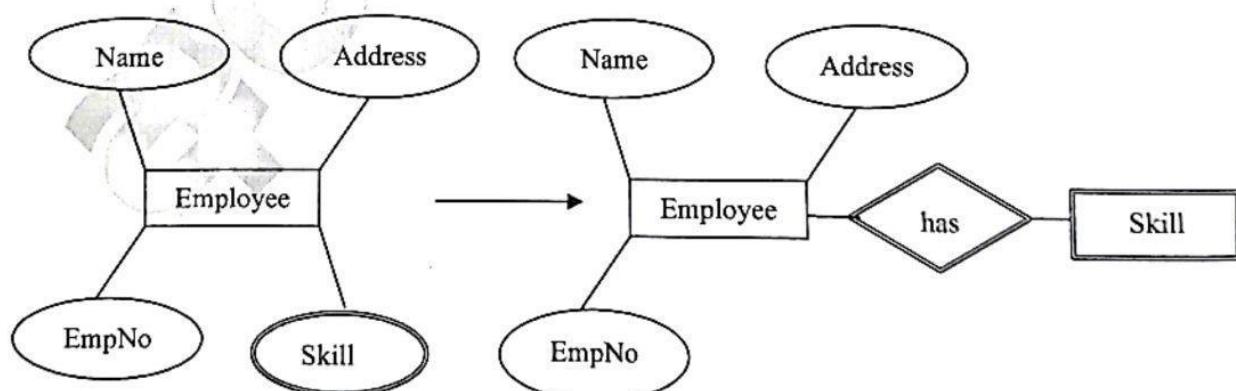
#### Mandatory

සහායාකිතවය අවම එකක් හෝ කිහිපයක් වේ නම් එය Mandatory ලෙස හඳුන්වයි.

බහු විවිධාකම් සහිත උපලක්ෂණ ඉවත් කිරීම

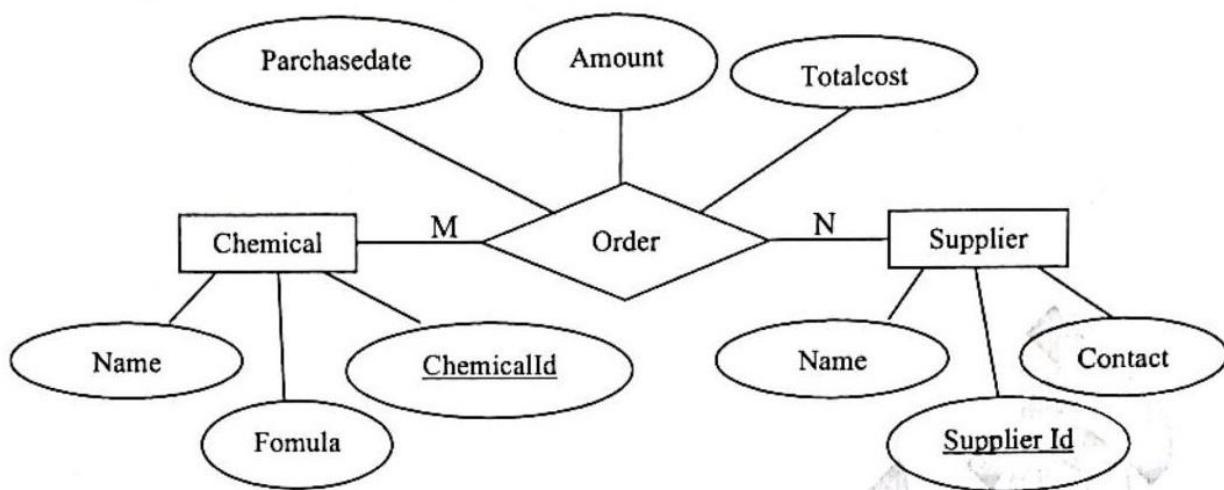
#### Remove Multivalue Attribute - Weak Entity

බහු උපලක්ෂණ සහිත ගුතාර්ථයක් වගු බවට පත් කිරීමේදී එම උපලක්ෂණය සහිත දුරවල ගුතාර්ථක් සාදයි.



බහු බහු සම්බන්ධතාවය ඉවත් කිරීම

### Remove Many-to-Many Relationship

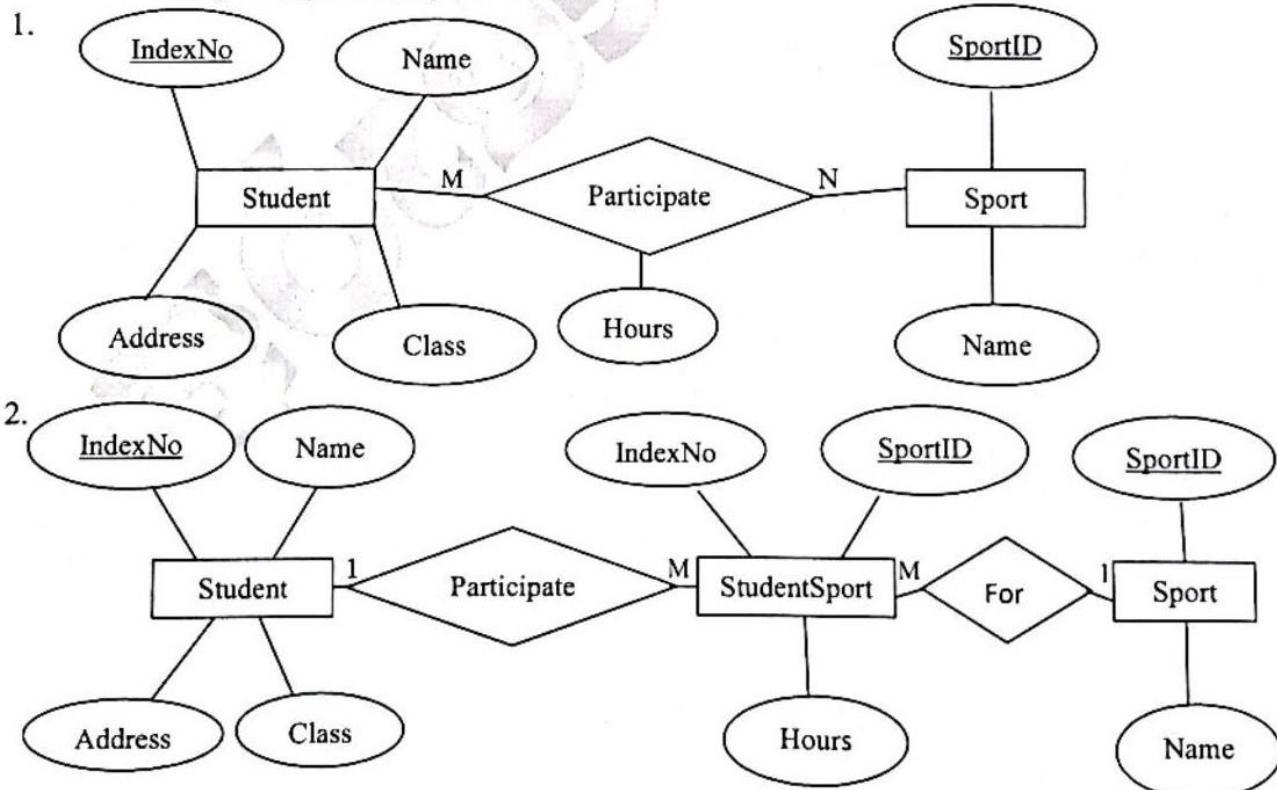


දෙශාගරණ 1

පාසලක සිපු වොලිබෝල්, ජවන හා පිටිය මූල ක්‍රිඩා, මේය පන්දු විවිධ ක්‍රිඩා සඳහා සහභාගී වෙති. ක්‍රිඩා සඳහා සහභාගී වන සිපු සිපුවියන් ඇතුළුවමේ අංකය, දිනය හා මය, නිවේද ලිපිනය, පන්තිය හා සහභාගීවන ක්‍රිඩා ඇතුළත් නාම උග්‍ර්‍යාචාරක් පවත්වාගෙන යාමට විදුහැඳුවිවරයාට අවසර ඇත. එක් සිපුවෙකුට එක් ක්‍රිඩාවකට වඩා සහභාගී වියහැකිය. නිශ්චිත ක්‍රිඩාවක සඳහා එක් සිපුවෙකුට වතා වැඩි සංඛ්‍යාවක් සිටිය හැක. එක් එක් දිනයාට කළින් නියම කරන ලද කාල ප්‍රමාණයක් මත ක්‍රිඩා සඳහා සහභාගී වියහැකිය.

- ඉහත සම්බන්ධතාවයට අදාළ ER ආකෘතිය අදින්න.
- Many-to-Many අවස්ථාව හරකර නැවත ER ආකෘතිය අදින්න.
- ඇතාර්ථ්‍යවලට අදාළ යුතු උපලක්ෂණ ලියන්න.

Nouns: - Student (Index No, Name, Address, Class)  
Sport (Sport ID, Sport Name)



3.

Student:- Index No

Sport:- Sport ID

Studentsport:- Index No+Sport ID

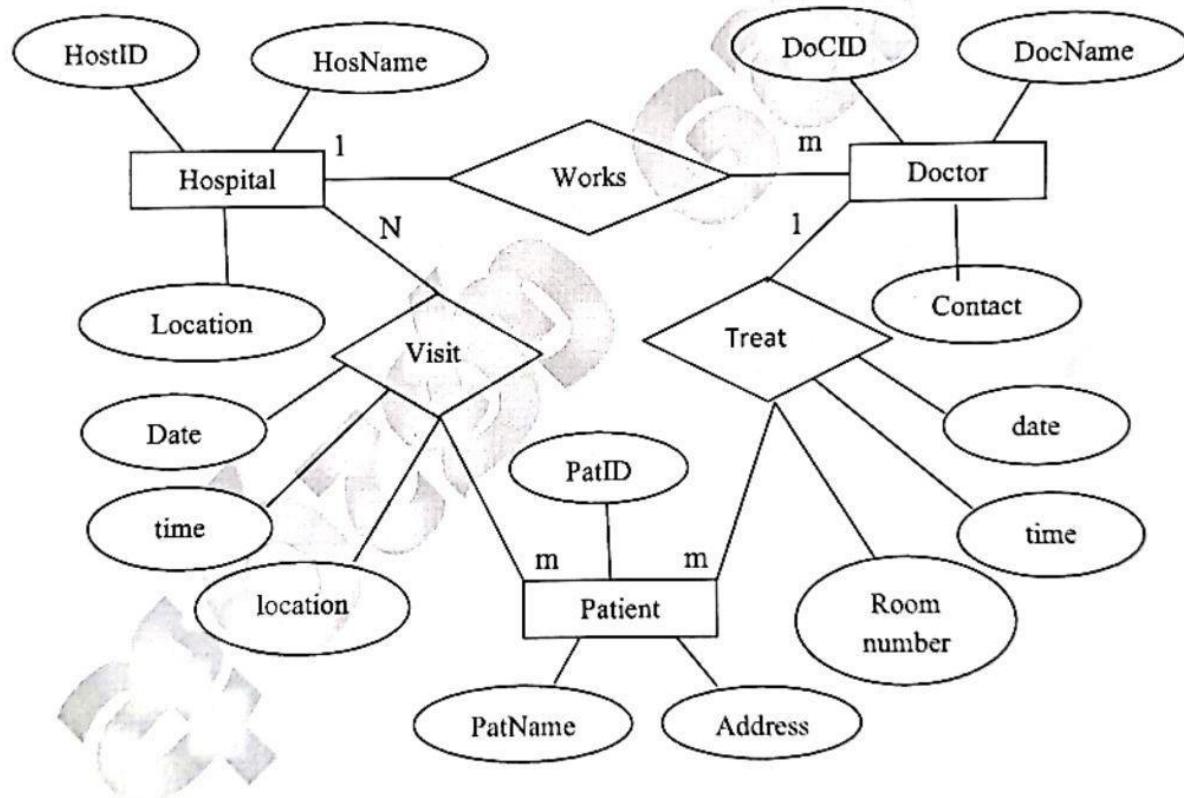
ලදාහරණ 2

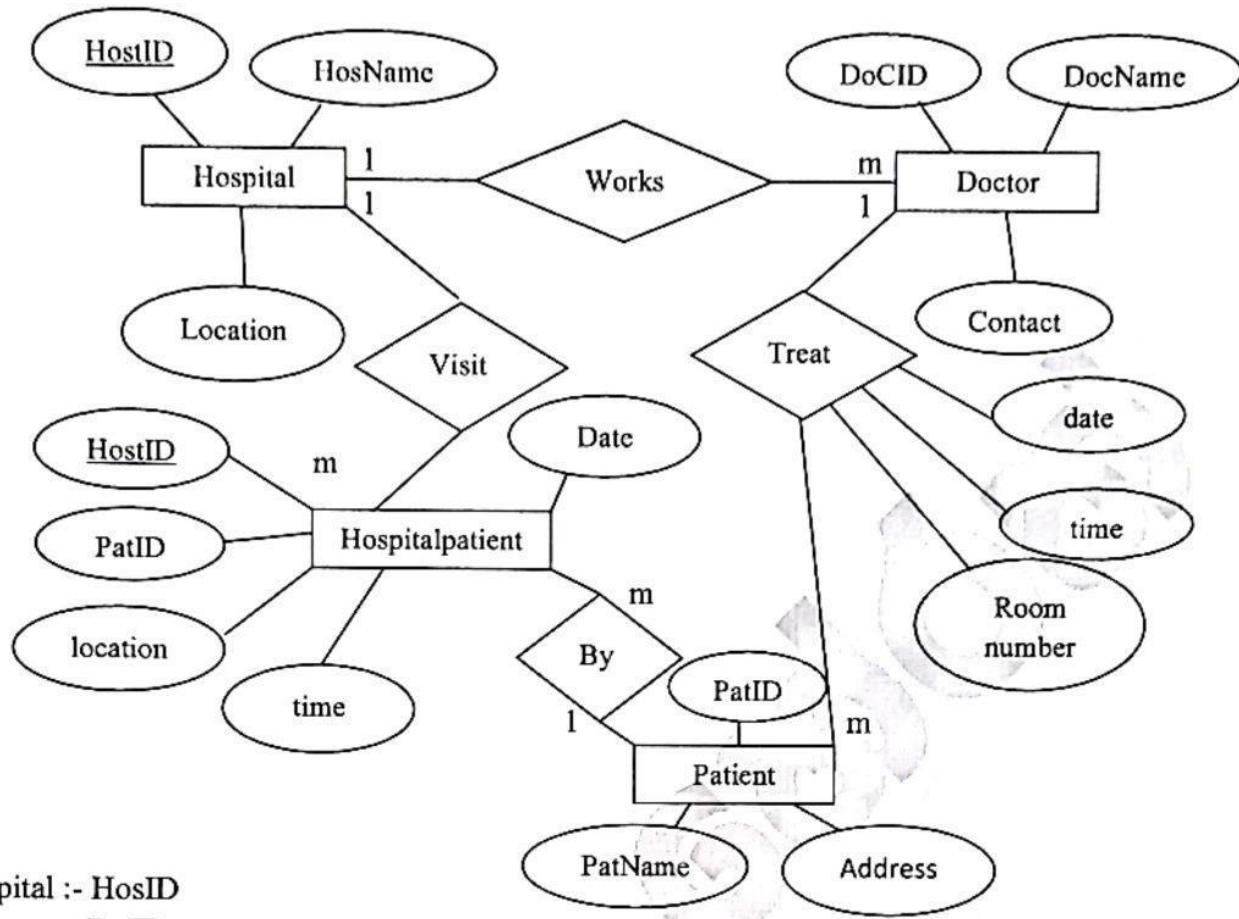
සොබ්ඩය අමාත්‍යාංශය විවිධ ආරෝග්‍යාලා පාලනය කරයි. සැම රෝගීයෙකුටම විවිධ රෝගවලින් ප්‍රතිකාර ගත්තාකිය. සැම රෝගලකම එක් රෝගීයෙකු යදානා වෛද්‍යවරයෙක් අනුසුද්ධතාව ඇත. සැම රෝගලකම වෛද්‍යවරු කිහිපයේනෙකු සිටි. නමුත් එක් වෛද්‍යවරයෙකු එක් රෝගලකට පමණක් සේවය කරයි. එක් රෝගලක එක් වෛද්‍යවරයෙක් රෝගීන් කිහිපයේනෙකුට ප්‍රතිකාර කරයි. රෝගලට එන රෝගීන්ට ප්‍රතිකාර ලබා ගැනීමට දිනයක් හා වේලාවක් කළින් ලබා දී ඇත.

Hospital (HosID, hosName, Location)

Patient (PatID, PatName, Address)

Doctor (DocID, DocName, Contact)





Hospital :- HosID

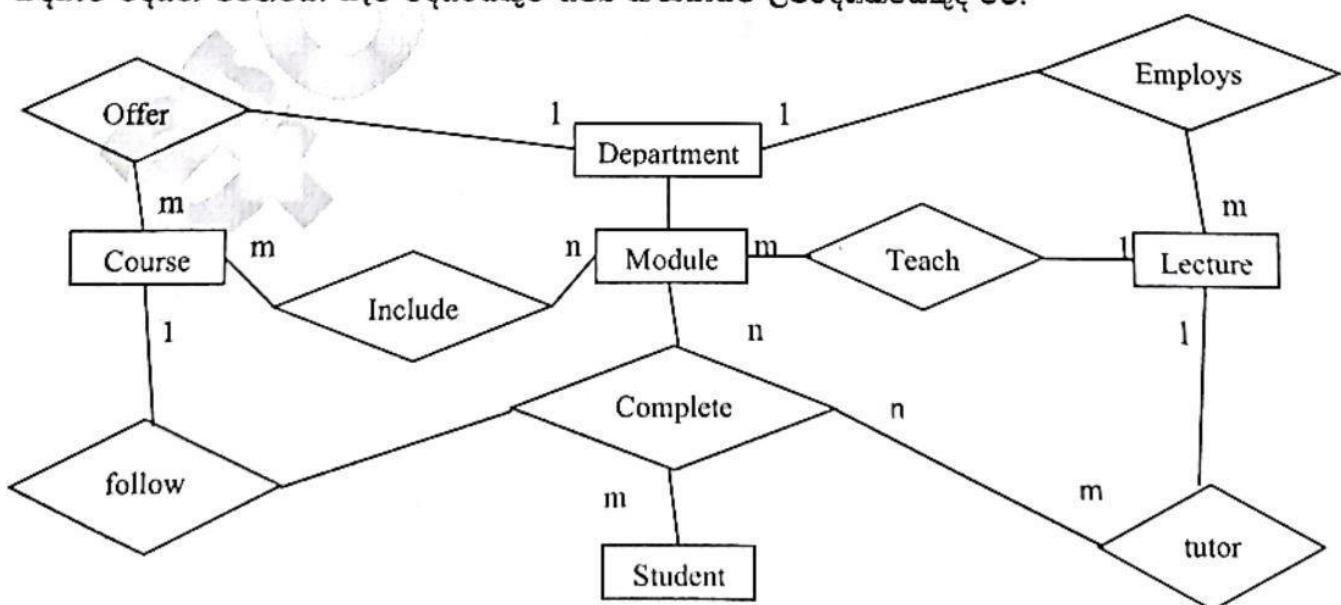
Patient :- PatID

Doctor :- DocID

Hospitalpatient:- HosID+ PatID

### උදාහරණ 3

විශ්ව විද්‍යාලයක් තුළ අධ්‍යාපන අංශ කිහිපයක් ඇත. එම සැම අංශයක්ම විවිධ පාසුලා පවත්වයි. සැම පාසුලාවක්ම මොඩුල කිහිපයකින් සමන්විත වේ. පාසුලාවක් සඳහා ලියාපදිංචි වූ සැම ශිෂ්‍යයෙකුම එම පාසුලාවට අදාළ රේකක සම්පූර්ණ කළයුතුය. අධ්‍යාපන අංශවලට අනුයුත්ත දේශකයන් විසින් සැම රේකයෙක් සඳහාම දේශන පවත්වයි. සැම දේශයෙකුම ශිෂ්‍ය කණ්ඩායම් උපදේශකයෙනුද වේ.



# ප්‍රමතකරණය (Normalization)

දත්ත සමුදායක ඇති දත්ත පිළිවෙළකට අනුව යැකයිම ප්‍රමතකරණය ලෙස යැලෙකේ. මෙහි දී වගු කිහිපයක් අතර සම්බන්ධතා නිරමාණයේ දී රිති කිහිපයක් අනුගමනය කිරීමට යොමු කෙරේ. මෙමහින් දත්ත ප්‍රහාරයෝජනය (Data Redundancy) සහ දත්ත අනුමිකතාව (Data Anomalies) අවම කර දත්ත සමුදායේ ඇතිවන අසංගතතාව ඉවත් කිරීමට හැකි වේ.

## • දත්ත ප්‍රහාරයෝජනය (Data Redundancy)

වගුවක් තුළ උපලැකියානක් (Record) ලෙස යෙදී ඇති දත්තයක් එම වගුව තුළ නැවත නැවත යෙදීම දත්ත ප්‍රහාරයෝජනය ලෙස හැඳින්වේ.

## • දත්ත අනුමිකතාව (Data Anomalies)

දත්ත වගුවකට දත්ත ඇතුළත් කිරීමට යාමේ දී ඇති වන දේශ දත්ත අනුමිකතාව ලෙස හැඳින්වේ. මේ යටතේ මූලික ප්‍රවේශ විකිනී.

1. දත්ත වගුව යාවත්කාලීන කිරීමට නොහැකි විම. (Update Anomalies)
2. දත්ත වගුවකින් දත්ත ඉවත් කිරීමට නොහැකි විම. (Deletion Anomalies)
3. වගුවකට දත්ත ඇතුළත් කිරීමේ දී වෙනත් දත්ත නිසා ඇතුළත් කිරීමට නොහැකි විම. (Insertion Anomalies)

ප්‍රමතකරණය සඳහා යොදාගත හැකි උපක්‍රම ගණනාවකි. ඉන් කිහිපයකි.

1. පළමු ප්‍රමතකරණ විධිය (1<sup>st</sup> Normal form)
2. දෙවන ප්‍රමතකරණ විධිය (2<sup>nd</sup> Normal form)
3. තෙවන ප්‍රමතකරණ විධිය (3<sup>rd</sup> Normal form)

## • පළමුප්‍රමතකරණ විධිය (1<sup>st</sup> Normal form)

දත්ත වගුවක් නිරමාණයේ දී,

- එක භා සමාන උපලැකි (Fields) නැවත නැවත යෙදීම වැළැක්වීම.
  - එකිනෙක සම්බන්ධ උපලැකි (Fields) ඇතුළත් කර වෙනත් වගු නිරමාණය කිරීම.
  - එකිනෙක සම්බන්ධ උපලැකි (Fields) ප්‍රාථමික යතුර මතින් හඳුනාගත හැකි බව තහවුරු කර ගැනීම.
- යන කරුණු පිළිබඳව මෙම ප්‍රමතකරණ විධියේ දී අවධානය යොමු කෙරේ.

## • දෙවන ප්‍රමතකරණ විධිය (2<sup>nd</sup> Normal form)

දත්ත සමුදාය නිරමාණයේ දී,

- එකිනෙක සම්බන්ධ උපලැකි සහිත වගු වෙන් කර ගැනීමෙන් අනෙකුට එක ම උපලැකියක් නැවත තවත් වගුවක යෙදීම වැළැක්වීම,
  - නිරමාණය කරන ලද වගු අතර ආගත්තුක යතුර භාවිතකර සම්බන්ධතාවයන් ගොඩ නැගීම,
- යන කරුණු පිළිබඳව මෙම ප්‍රමතකරණ විධියේ දී අවධානය දොමු කෙරේ.

- තෙවන ප්‍රමතකරණ විධිය (3<sup>rd</sup> Normal form)

වගුවක් නිර්මාණයේදී,

- එහි ඇති උපලැකි සියල්ලක්ම ප්‍රාථමික යතුර මත ක්‍රියාත්මක වන්නේදැයි සොයා බැලීම හා එසේ නොවන ඒවා ඇත්තාම ඒවා ඉවත් කිරීම, යන කරුණු පිළිබඳව මෙම ප්‍රමතකරණ විධියේදී අවධානය යොමු කෙරේ.

### වගුවක් ප්‍රමතකරණය කිරීම

නිදරණය :-

Student

STIndex	SName	ClassT	Grade	Coach1	Coach2	Coach3
710	Saman Silva	C20	11A	T125	T127	T130
515	NimalPerera	C25	12B	T127	T125	T130
712	SudathLekam	C20	11A	T130	T125	T127

එකම දත්තය ඇතුළත් කිරීම සඳහා වගුවක් තුළ උපලැකි කීපයක් තැබීමට ඉඩ නොදීය යුතුයි. ඒ අනුව සිපුන්ගේ තොරතුරු ඇතුළත් කරන වගුවක ක්‍රිඩා විෂයභාර ගුරුවරුන් කීප දෙනෙක් වෙත සිපුන් යොමු වීම පෙන්වීම සඳහා නිර්මාණය කර ඇති වගුවක් ඉහත දැක්වේ.

- පලමුප්‍රමතකරණ විධිය (1<sup>st</sup> Normal form) - සමානතාවත නැවත යොදීම වැළැක්වීම.

මෙහි Coach1,Coach2,Coach3 වගයෙන් උපලැකි වෙන් වෙන් වගයෙන් නොයෙදා ඒම දත්තය එක් උපලැකියක් වෙතට එක් කර ගත යුතුයි.

ඒ අනුව ඉහත වගුව පලමු ප්‍රමතකරණ විධියට සකස් කළ විට එහි ස්වරූපය පහත ආකාරය ගති.

Student

STIndex	SName	ClassT	Grade	Coach
710	Saman Silva	C20	11A	T125
710	Saman Silva	C20	11A	T127
710	Saman Silva	C20	11A	T130
515	NimalPerera	C25	12B	T127
515	NimalPerera	C25	12B	T125

515	NimalPerera	C25	12B	T130
712	SudathLekam	C20	11A	T130
712	SudathLekam	C20	11A	T125
712	SudathLekam	C20	11A	T127

ලපලැකි කීපයක නිඩු දත්ත මෙම වගුවේ දී එක් ලපලැකියකට එක් කර ඇති අතර ඒ නිසා ම ලපලැකියාන ප්‍රහරයෝජනය (Redundancy) වී ඇත.

- දෙවන ප්‍රමත්කරණ විධිය (2<sup>nd</sup> Normal form) - දත්තප්‍රහරයෝජනය වැළක්වා ගැනීම.

මෙයේ දත්ත ප්‍රහරයෝජනය වැළක්වා ගැනීම සඳහා වගු දෙකක් සකස් කළ යුතුයි. එයේ වගු දෙකක් සකස් කිරීමෙන් ඉහත වගුවේ ඇති ප්‍රහරයෝජනය තැනී කර ගැනීමට හැකි වේ. පහත දැක්වෙනුයේ එයේ සකස් කර ගන් වගු දෙකයි.

#### Student\_Details

STIndex	SName	ClassT	Grade
710	Saman Silva	C20	11A
515	NimalPerera	C25	12B
712	SudathLekam	C20	11A

#### Student\_Teacher

STIndex	Coach
710	T125
710	T127
710	T130
515	T127
515	T125
515	T130
712	T130
712	T125
712	T127

එසේම මෙම වගු දෙක අතර ආගන්තුක යනුර නිරමාණය කළ යුතු ආකාරය පිළිබඳවද මෙම අවස්ථාවේ දී අවධානය යොමු කළ යුතුයි.

- තෙවන ප්‍රමත්කරණ එධිය (3<sup>rd</sup> Normal form) - ප්‍රාථමික යනුර මත රඳා නොපවතින උපලැකි වෙන් කිරීම.

පහත වගුවේ ඇති සියලුම උපලැකි ප්‍රාථමික යනුර මත ක්‍රියාත්මක වන්නේ ද යන්න සොයු බැඳීය යුතුයි. එසේ ම කිසියම් උපලැකි දෙකක් ප්‍රාථමික යනුරේ බලපෑමක් නොමැතිව හැඳුනාගැනීමට හැකියාවක් ඇත්තම ඒවා ඉවත් කර නාව වගුවක් නිරමාණය කළ යුතුයි.

Student\_Details

STIndex	SName	ClassT	Grade
710	Saman Silva	C20	11A
515	NimalPerera	C25	12B
712	SudathLekam	C20	11A

ඉහත නිදරණයේ Grade යන උපලැකිය මගින් ClassT යන උපලැකිය හැඳුනාගත හැකි අතර ඒ සඳහා ප්‍රාථමික යනුර බලපෑමක් සිදු නො වේ.

එහෙහින් මෙම තත්ත්වය මගහරවා ගැනීම සඳහා නැවතත් මෙම වගුව වගු දෙකකට වෙන් කර ගැනීම කර ගත හැකියි.

Student\_ClassT

STIndex	SName
710	Saman Silva
515	NimalPerera
712	SudathLekam

Student\_Grade

ClassT	Grade
C20	11A
C25	12B
C20	11A

## Numeric Types

**Tiny Int:** 127 පම ( -128 ) දක්වා

**Small Int:** 32,768 පට (-32,767) දක්වා

**Medium Int:** 8,388,608 පට (-8,388,608) දක්වා

**Int :**  $2^{31}$  පට ( $-2^{31}-1$ ) දක්වා

**Big Int:**  $2^{63}$  පට ( $-2^{63}-1$ ) දක්වා

**Float :** දෙමුජ්‍යාන 1.1X10<sup>38</sup> පට (-1.1X10<sup>38</sup>) දක්වා

**Double:** දෙමුජ්‍යාන 1.7X10<sup>308</sup> පට (-1.7X10<sup>308</sup>) දක්වා

## String Types

**CHAR:** නියෝග අභ්‍යරු ප්‍රමාණයක් සහිතය

**VARCHAR:** අභ්‍යරු යෙහෙන නියෝගව කිවී නොහැක

**BLOB:** ඕපට  $2^{16}$  හා දක්වා ඇතුළත්ලේ

## Constrains

**NOT NULL:** අනා විය නොහැක

**UNIQUE:** එකිනෙකට වෙනස් අනානා අගයන් විය යුතුය

**PRIMARY KEY:** NOT NULL සහ UNIQUE සේ එකතුවකි

**FOREIGN KEY:**

**DEFAULT:** අගයක් ඇතුළත් නොකළවට කිවිය යුතු අගය

## Primary Key - ප්‍රාථමික යතුරු

### Operators

= Equal

<> Not Equal

> greater than

< Less Than

>= Less Than or Equal

<= Greater than or Equal

LIKE Search for a Pattern

BETWEEN අගයන් දෙකක් අතර

- උපලැකියානයක් වෙන්කර ලදානාගැනීමට හාරියා කරයි.
- අනානා රේ (Unique)
- අනා අගයක් (NULL) ලබාදිය නොහැක
- මූල් අගය තැවත් වෙනස්කළ නොහැක

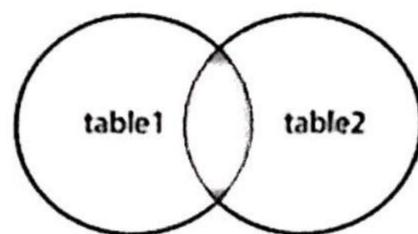
## Foreign Key - ආගත්තුක යතුරු

- තවස් විදුවක ප්‍රාථමික යතුරු සමඟ සම්බන්ධාවක් ගොඩනැගිලට හාරියා කරයි.
- ආගත්තුක යතුරු අනානා විය යුතු නැත (ප්‍රාථමික යතුරු අනානා විය යුතුය.)
- ප්‍රාථමික යතුරුට විඛා වෙනස් නමක් කිවිය හැක.
- ආගත්තුක යතුරුට NULL අගයක් කිවිය හැක.
- \* Data type එක සමාන විය යුතුය
- \* ආගත්තුක යතුරුක් තවත් වගුවක Unique උපලකියට මෙමුවිය විය යුතුය.

## INNER JOIN

මෙහිදී වගු දක්වා ම ගැලපෙන පොදු උපලැකි අයන් පමණක් පෙන්වයි.

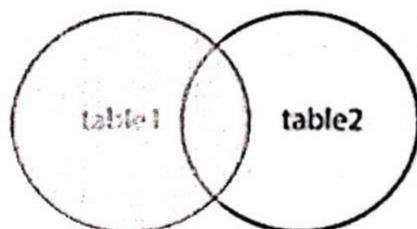
INNER JOIN



## LEFT JOIN

මෙහිදී වම්පස වගුවේ සියලු උපලැකි හා දකුණුපස වගුවේ උපලැකි එව ගැලපෙන උපලැකි පමණක් පෙන්වයි. (දකුණුපස වගුවේ ගැලපෙන උපලැකි නැතිනම් NULL ලෙස පෙන්වයි.)

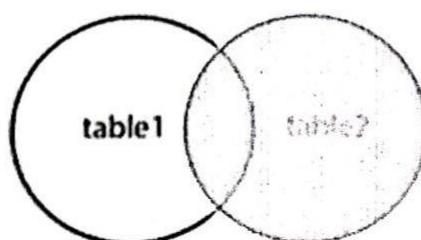
LEFT JOIN



## RIGHT JOIN

මෙහිදී දකුණුපස වගුවේ සියලු උපලැකි හා වම්පස වගුවේ එව ගැලපෙන උපලැකි පමණක් පෙන්වයි. (වම්පස වගුවේ ගැලපෙන උපලැකි නැතිනම් NULL ලෙස පෙන්වයි.)

RIGHT JOIN



Microsoft Windows [Version 10.0.17763.168]  
(c) 2018 Microsoft Corporation. All rights reserved.

C:\Users\KANISHKA VIRAJ>cd..

C:\Users>cd..

C:\>cd MAMP\bin\mysql\bin

C:\MAMP\bin\mysql\bin>mysql.exe -u root -p

Enter password: root

Welcome to the MySQL monitor. Commands end with ; or \g.

Your MySQL connection id is 4

Server version: 5.7.24 MySQL Community Server (GPL)

Copyright (c) 2000, 2018, Oracle and/or its affiliates. All rights reserved.

Oracle is a registered trademark of Oracle Corporation and/or its  
affiliates. Other names may be trademarks of their respective  
owners.

Type 'help;' or '\h' for help. Type '\c' to clear the current input statement.

mysql>

---

```
/* Creating a Database*/
CREATE DATABASE ict;
```

```
mysql> create database ict;
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)
```

```
/* Deleting a Database*/
DROP DATABASE ict;
```

```
mysql> drop database ict;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)
```

```
/*View all Existing Databases*/
```

```
SHOW DATABASES;
```

```
mysql> show databases;
+-----+
| Database |
+-----+
| information_schema |
| mysql |
| performance_schema |
| sys |
+-----+
4 rows in set (0.00 sec)
```

```
/*Selecting a Database to Use*/
```

```
USE ict;
```

```
mysql> use ict;
Database changed
```

```
/*Show Currently Using Database*/
```

```
SELECT DATABASE();
```

```
mysql> select database();
+-----+
| database() |
+-----+
| ict |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```
/*Show Data Tables Inside Selected Database*/
```

```
SHOW TABLES;
```

```
mysql> show tables;
+-----+
| Tables_in_ict |
+-----+
| student |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)|
```

```
/*Creating a New Table*/
/* column_name data_type (size) CONSTRAINS */
```

```
CREATE TABLE student (
    reg_no smallint (5) PRIMARY KEY,
    name varchar (255) NOT NULL ,
    grade tinyint (3) DEFAULT '11',
    city varchar (255),
    subject varchar (255),
    mark tinyint (5) NOT NULL
);
```

```
/* View Description of a Table*/
DESC student;
```

```
mysql> desc student;
+-----+-----+-----+-----+-----+
| Field | Type      | Null | Key | Default | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | smallint(5) | NO   | PRI | NULL    |       |
| name   | varchar(255) | NO   |     | NULL    |       |
| grade  | tinyint(3)  | YES  |     | 11     |       |
| city   | varchar(255) | YES  |     | NULL    |       |
| subject | varchar(255) | YES  |     | NULL    |       |
| mark   | tinyint(5)  | NO   |     | NULL    |       |
+-----+-----+-----+-----+-----+
6 rows in set (0.01 sec)
```

```
/* Delete table from Database */
DROP TABLE student;
```

```
/* Adding a New Column to a Table */
ALTER TABLE student ADD COLUMN age tinyint (5) NOT NULL;
```

```
+-----+-----+-----+-----+-----+
| Field | Type      | Null | Key | Default | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | smallint(5) | NO   | PRI | NULL    |       |
| name   | varchar(255) | NO   |     | NULL    |       |
| grade  | tinyint(3)  | YES  |     | 11     |       |
| city   | varchar(255) | YES  |     | NULL    |       |
| subject | varchar(255) | YES  |     | NULL    |       |
| mark   | tinyint(5)  | NO   |     | NULL    |       |
| age    | tinyint(5)  | NO   |     | NULL    |       |
+-----+-----+-----+-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)
```

```

/* Deleteing a Column From Table */
ALTER TABLE student DROP COLUMN age;

/* Method 1 : adding data to a table */
INSERT INTO student VALUES ('1000', 'Sugath', '13', 'Ampara', 'ICT', '80');

/* View all the data in a table*/
SELECT * FROM student;

```

```

mysql> select * from student;
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name   | grade | city  | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1000  | Sugath | 13   | Ampara | ICT     | 80   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)

```

```
INSERT INTO student VALUES ('1001','Kamal','12','Kandy','Sinhala','85');
```

```

/* Method 2 : adding data to a table */
INSERT INTO student (reg_no,name,grade,city,subject,mark) VALUES
    ('1002', 'Supuni', '13', 'Kurunegala', 'English', '75');

```

```

INSERT INTO student VALUES ('1003', 'Ganga', '12', 'Kandy', 'Physics', '88');
INSERT INTO student VALUES ('1004', 'Robinson', '12', 'Jaffna', 'Maths', '90');
INSERT INTO student VALUES ('1005', 'Kostha', '13', 'Hikkaduwa', 'Music', '60');
INSERT INTO student VALUES ('1006', 'Priyankara', '13', 'Galle', 'ICT', '90');
INSERT INTO student VALUES ('1007', 'Sujee', '12', 'Colombo', 'Maths', '75');

```

```
SELECT * FROM student;
```

```

mysql> SELECT * FROM student;
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name   | grade | city  | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1000  | Sugath | 13   | Ampara | ICT     | 80   |
| 1001  | Kamal  | 12   | Kandy  | Sinhala | 85   |
| 1002  | Supuni | 13   | Kurunegala | English | 75   |
| 1003  | Ganga  | 12   | Kandy  | Physics | 88   |
| 1004  | Robinson | 12   | Jaffna | Maths   | 90   |
| 1005  | Kostha | 13   | Hikkaduwa | Music   | 60   |
| 1006  | Priyankara | 13   | Galle  | ICT     | 90   |
| 1007  | Sujee  | 12   | Colombo | Maths   | 75   |
+-----+-----+-----+-----+-----+
8 rows in set (0.00 sec)

```

```
SELECT reg_no, name FROM student;
```

```
mysql> SELECT reg_no, name FROM student;
+-----+-----+
| reg_no | name   |
+-----+-----+
| 1000  | Sugath |
| 1001  | Kamal  |
| 1002  | Supuni |
| 1003  | Ganga  |
| 1004  | Robinson |
| 1005  | Kostha |
| 1006  | Priyankara |
| 1007  | Sujee  |
+-----+-----+
8 rows in set (0.00 sec)
```

```
SELECT * FROM student WHERE reg_no = '1002';
```

```
mysql> SELECT * FROM student WHERE reg_no = '1002';
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name   | grade | city      | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1002  | Supuni |    13 | Kurunegala | English | 75  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.06 sec)
```

```
SELECT * FROM student WHERE mark='90';
```

```
mysql> SELECT * FROM student WHERE mark='90';
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name     | grade | city    | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1004  | Robinson |    12 | Jaffna  | Maths   | 90  |
| 1006  | Priyankara |    13 | Galle   | ICT     | 90  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.03 sec)
```

```
SELECT name,subject FROM student WHERE mark = '90';
```

```
mysql> SELECT name,subject FROM student WHERE mark = '90';
+-----+-----+
| name   | subject |
+-----+-----+
| Robinson | Maths  |
| Priyankara | ICT   |
+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

```

SELECT name,subject FROM student WHERE mark <> '90';

mysql> SELECT name,subject FROM student WHERE mark <> '90';
+-----+-----+
| name | subject |
+-----+-----+
| Sugath | ICT |
| Kamal | Sinhala |
| Supuni | English |
| Ganga | Physics |
| Kostha | Music |
| Sujee | Maths |
+-----+
6 rows in set (0.00 sec)

```

SELECT \* FROM student WHERE mark >'60';

```

mysql> SELECT * FROM student WHERE mark >'60';
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city      | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1000  | Sugath    | 13   | Ampara   | ICT     | 80  |
| 1001  | Kamal     | 12   | Kandy    | Sinhala | 85  |
| 1002  | Supuni    | 13   | Kurunegala | English | 75  |
| 1003  | Ganga     | 12   | Kandy    | Physics | 88  |
| 1004  | Robinson  | 12   | Jaffna   | Maths   | 90  |
| 1006  | Priyankara | 13   | Galle    | ICT     | 90  |
| 1007  | Sujee     | 12   | Colombo  | Maths   | 75  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)

```

SELECT \* FROM student WHERE name LIKE 'k%';

```

mysql> SELECT * FROM student WHERE name LIKE 'k%';
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city      | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1001  | Kamal     | 12   | Kandy    | Sinhala | 85  |
| 1005  | Kostha    | 13   | Hikkaduwa | Music   | 60  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
2 rows in set (0.07 sec)

```

SELECT \* FROM student WHERE name LIKE '%a';

```

mysql> SELECT * FROM student WHERE name LIKE '%a';
+-----+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city      | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| 1003  | Ganga     | 12   | Kandy    | Physics | 88  |
| 1005  | Kostha    | 13   | Hikkaduwa | Music   | 60  |
| 1006  | Priyankara | 13   | Galle    | ICT     | 90  |
+-----+-----+-----+-----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

```

```
SELECT * FROM student WHERE mark > '80' AND subject = 'Maths';
```

```
mysql> SELECT * FROM student WHERE mark > '80' AND subject = 'Maths';
+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city    | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+
| 1004   | Robinson  |    12 | Jaffna  | Maths   |   90 |
+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```
SELECT * FROM student WHERE mark > '80' OR subject = 'Maths' ;
```

```
mysql> SELECT * FROM student WHERE mark > '80' OR subject = 'Maths';
+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city    | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+
| 1001   | Kamal     |    12 | Kandy   | Sinhala |   85 |
| 1003   | Ganga     |    12 | Kandy   | Physics  |   88 |
| 1004   | Robinson  |    12 | Jaffna  | Maths   |   90 |
| 1006   | Priyankara|    13 | Galle   | ICT     |   90 |
| 1007   | Sujee     |    12 | Colombo | Maths   |   75 |
+-----+-----+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)
```

```
SELECT * FROM student WHERE mark > '75' AND city = 'Kandy' AND subject='Sinhala';
```

```
mysql> SELECT * FROM student WHERE mark > '75' AND city = 'Kandy' AND subject='Sinhala';
+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city    | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+
| 1001   | Kamal     |    12 | Kandy   | Sinhala |   85 |
+-----+-----+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

```
SELECT * FROM student ORDER BY mark ASC;
```

```
mysql> SELECT * FROM student ORDER BY mark ASC;
+-----+-----+-----+-----+
| reg_no | name      | grade | city    | subject | mark |
+-----+-----+-----+-----+
| 1005   | Kostha    |    13 | Hikkaduwa| Music   |   60 |
| 1002   | Supuni    |    13 | Kurunegala| English |   75 |
| 1007   | Sujee     |    12 | Colombo  | Maths   |   75 |
| 1000   | Sugath    |    13 | Ampara   | ICT     |   80 |
| 1001   | Kamal     |    12 | Kandy   | Sinhala |   85 |
| 1003   | Ganga     |    12 | Jaffna  | Physics |   88 |
| 1004   | Robinson  |    12 | Jaffna  | Maths   |   90 |
| 1006   | Priyankara|    13 | Galle   | ICT     |   90 |
+-----+-----+-----+-----+
8 rows in set (0.00 sec)
```

```
SELECT * FROM student ORDER BY name DESC;
```

```
mysql> SELECT * FROM student ORDER BY name DESC;
```

reg_no	name	grade	city	subject	mark
1002	Supuni	13	Kurunegala	English	75
1007	Sujee	12	Colombo	Maths	75
1000	Sugath	13	Ampara	ICT	80
1004	Robinson	12	Jaffna	Maths	90
1006	Priyankara	13	Galle	ICT	90
1005	Kostha	13	Hikkaduwa	Music	60
1001	Kamal	12	Kandy	Sinhala	85
1003	Ganga	12	Kandy	Physics	88

8 rows in set (0.00 sec)

```
UPDATE student SET mark=90 WHERE reg_no ='1000';
```

```
mysql> UPDATE student SET mark=90 WHERE reg_no ='1000';
```

Query OK, 1 row affected (0.10 sec)

Rows matched: 1 Changed: 1 Warnings: 0

```
mysql> SELECT * FROM student;
```

reg_no	name	grade	city	subject	mark
1000	Sugath	13	Ampara	ICT	90
1001	Kamal	12	Kandy	Sinhala	85
1002	Supuni	13	Kurunegala	English	75
1003	Ganga	12	Kandy	Physics	88
1004	Robinson	12	Jaffna	Maths	90
1005	Kostha	13	Hikkaduwa	Music	60
1006	Priyankara	13	Galle	ICT	90
1007	Sujee	12	Colombo	Maths	75

8 rows in set (0.00 sec)

```
UPDATE student SET city='Matara' WHERE reg_no='1006';
```

```
mysql> UPDATE student SET city='Matara' WHERE reg_no='1006';
```

Query OK, 1 row affected (0.05 sec)

Rows matched: 1 Changed: 1 Warnings: 0

```
mysql> SELECT * FROM student;
```

reg_no	name	grade	city	subject	mark
1000	Sugath	13	Ampara	ICT	90
1001	Kamal	12	Kandy	Sinhala	85
1002	Supuni	13	Kurunegala	English	75
1003	Ganga	12	Kandy	Physics	88
1004	Robinson	12	Jaffna	Maths	90
1005	Kostha	13	Hikkaduwa	Music	60
1006	Priyankara	13	Matara	ICT	90
1007	Sujee	12	Colombo	Maths	75

8 rows in set (0.00 sec)

DELETE FROM student;

```
mysql> DELETE FROM student;
Query OK, 7 rows affected (0.10 sec)
```

```
mysql> select * from student;
Empty set (0.00 sec)
```

DELETE FROM student WHERE reg\_no='1000';

```
mysql> DELETE FROM student WHERE reg_no='1000';
Query OK, 1 row affected (0.15 sec)
```

```
mysql> select * from student;
```

reg_no	name	grade	city	subject	mark
1001	Kamal	12	Kandy	Sinhala	85
1002	Supuni	13	Kurunegala	English	75
1003	Ganga	12	Kandy	Physics	88
1004	Robinson	12	Jaffna	Maths	90
1005	Kostha	13	Hikkaduwa	Music	60
1006	Priyankara	13	Matara	ICT	90
1007	Sujee	12	Colombo	Maths	75

7 rows in set (0.00 sec)

### Student

reg_no	name	grade	city	subject	mark
1000	Sugath	13	Ampara	ICT	80
1001	Kamal	12	Kandy	Sinhala	85
1002	Supuni	13	Kurunegala	English	75
1003	Ganga	12	Kandy	Physics	88
1004	Robinson	12	Jaffna	Maths	90
1005	Kostha	13	Hikkaduwa	Music	60
1006	Priyankara	13	Galle	ICT	90
1007	Sujee	12	Colombo	Maths	75

### Sport

S_Index	Sport_name	Student_Reg_no	S_type
5000	Cricket	1004	Outdoor
5001	Netball	1002	Outdoor
5002	Chess	1004	Indoor
5003	Badminton	1007	Indoor
5004	Cricket	1001	Outdoor
5005	Badminton	1005	Indoor
5006	Cricket	1007	Outdoor

```
CREATE TABLE sport(
    s_index smallint (5),
    sport_name varchar (255),
    student_reg_no smallint (5),
    s_type varchar (10) DEFAULT 'Indoor',
    PRIMARY KEY (s_index),
    FOREIGN KEY (student_reg_no) REFERENCES student (reg_no)
);
```

```
mysql> CREATE TABLE sport(
    -> s_index smallint (5),
    -> sport_name varchar (255),
    -> student_reg_no smallint (5),
    -> s_type varchar (10) DEFAULT 'Indoor',
    -> PRIMARY KEY (s_index),
    -> FOREIGN KEY (student_reg_no) REFERENCES student (reg_no)
    -> );
Query OK, 0 rows affected (0.70 sec)
```

```
mysql> desc sport;
+-----+-----+-----+-----+-----+
| Field      | Type       | Null | Key  | Default | Extra |
+-----+-----+-----+-----+-----+
| s_index     | smallint(5) | NO   | PRI  | NULL    |        |
| sport_name  | varchar(255) | YES  |       | NULL    |        |
| student_reg_no | smallint(5) | YES  | MUL  | NULL    |        |
| s_type      | varchar(10)  | YES  |       | Indoor  |        |
+-----+-----+-----+-----+-----+
4 rows in set (0.04 sec)
```

```
INSERT INTO sport VALUES('5000','Cricket','1004','Outdoor');
INSERT INTO sport VALUES('5001','Netball','1002','Outdoor');
INSERT INTO sport VALUES('5002','Chess','1004','Indoor');
INSERT INTO sport VALUES('5003','Badminton','1007','Indoor');
INSERT INTO sport VALUES('5004','Cricket','1001','Outdoor');
INSERT INTO sport VALUES('5005','Badminton','1005','Indoor');
INSERT INTO sport VALUES('5006','Cricket','1007','Outdoor')
```

```

mysql> select * from sport;
+-----+-----+-----+-----+
| s_index | sport_name | student_reg_no | s_type |
+-----+-----+-----+-----+
| 5000 | Cricket | 1004 | Outdoor |
| 5001 | Netball | 1002 | Outdoor |
| 5002 | Chess | 1004 | Indoor |
| 5003 | Badminton | 1007 | Indoor |
| 5004 | Cricket | 1001 | Outdoor |
| 5005 | Badminton | 1005 | Indoor |
| 5006 | Cricket | 1007 | Outdoor |
+-----+-----+-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)

```

*/\* INNER JOIN \*/*

```

SELECT student.name, sport.sport_name FROM student INNER JOIN sport ON
student.reg_no=sport.student_reg_no;

```

```

mysql> SELECT student.name, sport.sport_name FROM student INNER JOIN sport ON student.reg_no=sport.student_reg_no;
+-----+-----+
| name | sport_name |
+-----+-----+
| Robinson | Cricket |
| Supuni | Netball |
| Robinson | Chess |
| Sujee | Badminton |
| Kamal | Cricket |
| Kostha | Badminton |
| Sujee | Cricket |
+-----+-----+
7 rows in set (0.06 sec)

```

*/\* LEFT JOIN \*/*

```

SELECT student.name, sport.sport_name FROM student LEFT JOIN sport ON
student.reg_no=sport.student_reg_no;

```

```

mysql> SELECT student.name, sport.sport_name FROM student LEFT JOIN sport ON student.reg_no=sport.student_reg_no;
+-----+-----+
| name | sport_name |
+-----+-----+
| Sugath | NULL |
| Kamal | Cricket |
| Supuni | Netball |
| Ganga | NULL |
| Robinson | Cricket |
| Robinson | Chess |
| Kostha | Badminton |
| Priyankara | NULL |
| Sujee | Badminton |
| Sujee | Cricket |
+-----+-----+
10 rows in set (0.03 sec)

```

```
/* RIGHT JOIN */
```

```
SELECT student.name, sport.sport_name FROM student RIGHT JOIN sport ON  
student.reg_no=sport.student_reg_no;
```

```
mysql> SELECT student.name, sport.sport_name FROM student RIGHT JOIN sport ON student.reg_no=sport.student_reg_no;  
+-----+-----+  
| name | sport_name |  
+-----+-----+  
| Robinson | Cricket |  
| Supuni | Netball |  
| Robinson | Chess |  
| Sujee | Badminton |  
| Kamal | Cricket |  
| Kostha | Badminton |  
| Sujee | Cricket |  
+-----+-----+  
7 rows in set (0.00 sec)
```