



DATABADSE SHORT NOTE



Ketabton.com

SEPTEMBER 21, 2019

بسم الله الرحمن الرحيم

Database

Database is an organized collection of logically related data

د ډیټابیس اساس Table دي

ډیټا بیس دوه اصلي وظیفې لري

- **Record keeping** د معلوماتو ساتل
- **Retrieval** د معلوماتو د موندلو او بیرته راكولو وړتیا

Data: ډیټا هغه خام مواد دی چې پروسیس پري نه وی اجرا شوی

Information: اجرا شوی ، منظم شوي او ترتیب شوی ډیټا ته ویل کیږي.

□ Examples of Information: د انفرمیشن ډیټا مثالونه

- List of students studying DBA
- Exam grades of a particular student
- Bank statement of the past 3 months
- **Data vs Information** د ډیټا او انفرمیشن تر منځ توپيرونه
 - د انفرمیشن لپاره ډیټا شرط ده
 - انفرمیشن output مواد دي
 - انفرمیشن product یا محصول مواد دي

• ډیټا لپاره انفرمیشن شرط نه دی

• ډیټا input مواد دي

• ډیټا خام مواد دي

Database استعمال ځایونه

Banking: all transactions ✓

- Airlines: reservations, schedules ✓
- Universities: registration, grades ✓
- Sales: customers, products, purchases ✓
- Manufacturing: production, inventory, orders, supply chain ✓
- Human resources: employee records, salaries, tax ✓
deductions
- And many more... ✓

له ډیټا بیس څخه مخکی څه شی استعمالیدل؟

✓ کاغذی سیستم: مخکی ډیټا په کاغذونو کې لیکل کیدل او په هارډفایل کې ذخیره کیدل

تاوانونه:

- د Security نشتوالی
- Recode پیدا کول پکې مشکل وو
- وخت ضایع کیدل
- په ډیر مشکل سره پکې Edit کیدل
- ✓ Flat file system: په دغه سیستم کې ډیټا په هادي Document کې ذخیره کیدله لکه, Excel, word,

Limitations of Flat File Systems: دغه ډول ډیټابیس ځینې ستونزې درلودل

- Separation and isolation of data
- Duplication of data
- Data dependence
- Incompatible file formats

Database Systems

د ډیټابیس سیستم هغه برخه چې ډیټابیس بلل کیږي هغه د ټیبلونو یوه مجموعه ده
ډیټا بیس سیستم له څلورو شیانو څخه جوړ شوی چې په لاندې ډول دي

The database

The DBMS

Application Programs

Users

Database Management System (DBMS)

د (DBMS) پواسطه کولای شو چي ډیټابیس create یا جوړ کړو

(DBMS) وظیفه Management and control access دی

(DBMS) یوزر ته لاندې سهولتونه رامنځته کولای شي

- Define a database د ډیټابیس مشخصول
- Create a database د ډیټابیس جوړول
- Maintain a database ستونزي د ډیټابیس پواسطه له منځه وړل
- Control access to the database.

څوک کولای شي چي ډیټابیس ته لاس رسی ورته پیدا کړي

(DBMS) اصلي هدف دادی چي ډیټابیس ته معلوماتو ستور کول او بیرته چي هر وخت وغواړو بیرته لاس ته راوړل په اسانۍ او موثر ډول سره.

:Facilities provided by a DBMS

DBMS کومي اسانتیاوي رامنځته کوي:

Data Management . 1

:DDL (Data Definition Language)

په DDL کی مور ډیټابیس مشخصو ، رامنځته کوو یی او ډیټا ورداخلوو

DML (Data Manipulation Language)

په DML کی یوزر کولای شي چي ډیټا insert, update, delete, او retrieve کوو

په **DML** برخه کې Query language څخه استفاده کوو لکه SQL

Controlled access: . 2

دا د هر چا د لاس رسي څخه مخنیوی کوي مثالونه یی په لاندې ډول دي

security system: دیتابیس د هر چا له لاس رسي څخه مخنیوی کوي

integrity system باید دیتابیس په هر حالت کې ثابت وي نه دا چې په یو ځای کې یو ډول او بل ځای کې بل ډول وي

concurrency control system: په عینې وخت کې زیات یوزران یو دیتابیس ته داخلیدل او سیستم ټولو ته شیر کول

recovery control system: د دیتابیس له منځه تللو په وخت کې د recovery سیستم درلودل

DBMS Examples

- Popular DBMS products are
 - Microsoft Access
 - Microsoft SQL Server
 - Oracle Corporation's MySQL
 - Oracle Corporation's Oracle Database
 - IBM's DB2

Database Application

دیتابیس اپلیکیشن د یوزر او DBMS ترمنځ ارتباط جوړوي او وظیفه یی **SQL statements** چې مور لیکو هغه DBMS ته انتقالوي

اپلیکیشن پروگرامونه کولای شو د سوفتویر جوړونکي لخوا تر لاسه کړو

مثال: که چیرې اکسس پروگرام تر لاسه کوو باید له مایکروسافت څخه یی واخلو

Users

هغه څوک چې دیتابیس استعمالوي او کار ورڅخه اخلي

Roles in the Database Environment

څلور ډوله خلک دي چي په DBMS کار کوي په ورسره اړيکه نيسي

- | | |
|----------------------------------|--------------------|
| Data and database administrators | 1. ډيټابيس موديران |
| Database designers | 2. ډيزاينران |
| Application developers | 3. اپليکشن جوړونکي |
| End-users | 4. استعمالونکي. |

Data Administrators(DA)

ډيټابيس پلان او د جوړولو طريقه پکي موجوده ده په دی د ډيولوپر هيڅ کار نشته او ډيولوپر ته وربندول کيږي چي کوم ډول ډيټابيس جوړ کړل شي.

Data Administrator: لاندې وظيفي لري

- پلان جوړوي
- د مشکيلاتو لپاره معياري حل لاره پيدا کوي
- جوړونکي ته د ډيټابيس مشخصات ورپه گوته کوي

Database Administrators(DBA)

دا مسوليت لري (DA) کوم پلان ورکړي وو هغه مطابق فزيکيلي ډول ډيټابيس جوړ کړي لاندې وظيفي لري

- د ډيټابيس جوړول او د هغه تطبيق
- ډيټابيس ته به څوک داخلیدلای شي او کوم ډول کارونه ترسره کولای شي
- د جوړ شوي سيستم ستونزي له منځه وړل
- سيستم بايد داسي عيار او جوړ کړي چي يوزر يی په اسانۍ سره استعمالولای شي

DBA تخنيکي کارونه ترسره کوي او **DA** د پوهي په واسطه پلان جوړوي

Database Designers

مور دوه ډوله ډيزاين کولای شو

1. Logical database designers
2. Physical database designers.

1 -Logical database designers

لاندې مشخصات لري

- ډیټا او د ډیټا صفات رامنځته رامنځه کوی
- د ډیټا تر منځ اړیکه رامنځه ته کول
- هغه شرایط چی په ډیټا لپاره وي باید په ډیټابیس کی ستور شي

Logical database design

په عملي ډول د ډیټابیس رامنځته کول دی ته لوجیکل ډیټابیس ډیزاین ویل کیږي

Database Designers

مور کوم ډول ډیټابیس ته طرحه جوړه کړي هغه ته د فزیکي شکل جوړولو لپاره DBMS ته ضرورت ده مور نشو کولای چي په ورد یا اکسل کي ډیټابیس رامنځته کړو

لاندی شیان پکي شامل دي

- مور ټیپلي رامنځته کوو او ټیپلي یو بل سره وصلو لپاره PRAMARY KEY لگوو
- او د ډیټابیس لپاره لازم سکيورتي ولگول شي

A design process suggestion for Microsoft Access

1. Determine the purpose of the database.
2. Find and organize the information required.
3. Divide the information into tables.
4. Turn information items into columns.
5. Specify primary keys.
6. Set up the table relationships.
7. Refine the design.
8. Apply the normalization rules

1. د ډیټابیس هدف باید معلوم وي
2. منظم معلوماتو پیدا کول
3. معلومات په ټیپلونو باندی ویشل
4. د هر د ډول معلوماتو لپاره جلا جلا کالمونه جوړول
5. primary keys باید په څه شي باندی ولگوو

6. د ټيبلونو تر منځ ارتباط ورکول
7. ډيزاين باندې تجديد نظر کول
8. نورمال قوانين بايد پرې APPLY کړو

Application Developers

کله چې ډيټابيس جوړ شي نو بايد اپليکيشن پروگرام ورته جوړ شي تر څو په اسانې سره کار ترسره کړي دغه مسوليت ددې خلکو دی

بايد **Developers** د retrieving data, inserting, updating, and deleting data اسانتيا رامنځته کړي

او دا پروگرامونه بايد 3RD او يا په 4TH کې جوړيږي

End-Users

دا هغه يوزران دي چې د خپل ضرورت په اساس له ډيټابيس څخه گټه اخلي او زده کوی يی او **End-Users** بيه دوه ډوله دي

1. Naïve users

- دا له ډيټابيس سره هيڅ اشنایي نه لري
- دوی يواځې ځان دومره پوهه وي چې څرنگه کار ترې اخيستل کيږي

2. Sophisticated users

- هغه يوزران دي چې د ډيټابيس په هر څه باندې پوهيږي
- د ډيټابيس په اسانتيا باندې هم پوهيږي
- دا USER په high-level query language باندې هم پوهيږي او ځانته پروگرام هم جوړولای شي

Database System Life Cycle

ډيټابيس د معلوماتي سيستم مهمه برخه ده. کله چې مور و غواړو ډيټابيس رامنځته کوو بايد ټولې اړتياوي په نظر کې ونيسو د ډيټابيس په رامنځته کولو کې لاندې شيان موجود دي

- Database Planning دیتابیس پلان کول
- Requirements collection and analysis دیتابیس اړتیاوي پوره کول
- Database Design د دیتابیس ډیزاین کول
- Application Design د اپلیکیشن ډیزاین
- Prototyping د دیتابیس یوه نمونه بنودل
- Implementation د دیتابیس عملی کول
- Data Conversion and Loading د ډیټا لوډل کول
- Testing تجربه کول
- And operational maintenance. او ستونزو له منځه وړل

Database Planning: ددی لپاره پلان جوړیږي چې مور به دیتابیس لپاره څه استعمالوو او د څه شي لپاره یی جوړوو او باید څنگه یی جوړ کړو او کوم هدف باید ولري

Requirements Collection and Analysis: هغه شرکت یا یو دوکان یا هري بلي برخی ته چې دیتابیس جوړوي یا د هغه په اړه ټول انفرمیشن ولري تر څو دیتابیس کومه غلطی ونه لری

او دغه معلومات د دیتابیس لپاره ضرورت دی

Database Design: دیتابیس درى مرحلي لری

- **Conceptual Database Design:** په دي کي يواځي د یوی برخی لپاره دیتابیس او د هغه ډول انتخابیږی

- **Logical Database Design:** د دیتابیس لپاره خیالي ډیزاین جوړیږي

- **Physical Database Design:** په دي کي یو فزیکي ډول دیتابیس رامنځته کوو د ډیټا لپاره شرط ټاکه Relationship پکي رامنځته کوو Security ورکوو...

Application Design: ددی لپاره چې له دیتابیس څخه په اسانی سره کار واخلو نو یو اپلیکیشن رامنځته کوو لکه په لاندی ډول

- Insert operation

- Update operation

- Delete operation

Print operation •

User Interface Guidelines

- معنا دار سرليک
- Field بايد منظم وي
- کوم مخففات چي کاروو هغه بايد هر ځای کي ثابت وي
- صحيح رنگ انتخابوول
- ډيټا بايد د ليدو وړ وي
- د غلطی په وخت کي بايد ميسج راکړي
- د فيلډ لپاره تشریحاتي مسجونه ليکل
- استعمال کي بايد اسانه وي
- **Prototyping**: د يوزر لپاره يوه نمونه جوړول تر څو چي يوزر ته وښودل شي چي د ډيټابيس څنگه کار کوي
- This is an optional step in database system life cycle.

Implementation

کله چي مور ډيټابيس جوړ کړو غواړو چي دا عملي کړوپه دي کي لاندي شيان موجود دی

- Implementation of DDL statements
- Implementation of GUI
- Implementation of user views.
- Implementation of application programs
- Implementation of DML statements
- Implementation of security and integrity controls.

Testing

Learnability: يوزر په څومره وخت کي کولاي شي چي له سيستم سره بلد شي

Performance: څه ډول د يوزر لپاره کار ترسره کولای شي

Robustness: کله چې يوزر په سيستم کې غلطی رامنځته کوي نو سيستم څومره کولای شي چې د يوزر غلطی له منځه يوسي

Recoverability: که چيری له سيستم څخه معلومات ختم شو نو ايا سيستم کولای شي چې زمونږ معلومات Recovery کړي؟

The Relational Model

نن سبا له په ډيټابيس کې له له ټولو نه زيات مهم موډل The Relational Model دی لومړی ځل په 1970م کال **Dr Edgar Frank Codd** لخوا رامنځته شو دا په IBM کمپنۍ کې کارکوونکی وو

په دې موډل کې دوه ډوله مفهوم شتون لري

1. ډيټابيس د ريکارډ او د شيانو د ساتلو لپاره استعمالیږي

2. ډيټابيس کې ډيټا په ټيبل کې ستور کيږي

په ډيټابيس کې thing ته **ENTITY** وايي او **table** ته **RELATION** وايي

Relation: دوه بعدي ټيبل ده چې له روو او کالم څخه جوړ شوي

او لاندي خصوصيات لري

- په Row کې Entity موجوده وي
- په کالم کې د Entity لپاره Attribute موجود وي
- هر Cell بيل بيل value لري
- په هر کالم کې بايد يو ډول ډيټا موجوده وي
- هر کالم بايد واحد نوم ولري
- د کالمونه ترتيب هيڅ مهم ندي
- د Row ترتيب هم مهم ندي
- هيڅ اجازه نشته چې دوه Row يو ډول ډيټا ونلري

Relational Database Model Terminology

په Relational Database کی لاندی اصطلاحات موجود دي

Table	Row	Column
File	Record	Field
Relation	Tuple	Attribute

Integrity Constraints: زمور ډیټابیس کی چي معلومات ستور کوو باید د هر وخت لپاره ثابت وي ددی لپاره لاندی دري اصول شتون لري ددی دريو اصولو هدف دادی چي مور د خپل ډیټابیس integrity رامنخته کړو چي زمور ډیټابیس خومره گټور دی

1. The Domain Integrity Constraint: ددی مانا دادی چي په یوکالم کی هر ډول ډیټا موجوده وي باید نوره ډیټا یی هم همدغه data type ولري

Student ID	First Name	Department	Phone	Address
100	Ahmad	IS	0786778899	Khost
101	Shaheen	IT	0700800900	Khost
102	Mohsin	IT	0777885885	Paktika
103	Kamal	IS	0765889944	Khost
104	Rahim	IS	0799454545	Logar
105	Rashid	IT	0789123456	Nangarhar

Domaine integrity

The Entity Integrity Constraint: زموږ دیتا هره Row باید ځانگړي ایډي باید لري تر څو له duplicate څخه مخنیوي وشي مثال:

Student ID	First Name	Department	Phone	Address
100	Ahmad	IS	0786778899	Khost
101	Shaheen	IT	0700800900	Khost
102	Mohsin	IT	0777885885	Paktika
103	Kamal	IS	0765889944	Khost
104	Rahim	IS	0799454545	Logar
105	Rashid	IT	0789123456	Nangarhar

unique value

د Relational database اساسي قاعده هم دغه ده

The Referential Integrity Constraint: که په ټیبل کې دیتا یو بل سره ارتباط ولري

نو په primary key سره ارتباط ورکوي

نو د Master table ته له child table ته ارتباط ورکوي

Relational Model Keys

Key: په یو ټیبل کې یو یا زیات کالمونه key بلل کېږي چې یو Row مشخص کوي

A key can be unique or non-unique.

Types of Keys

Surrogate Key

Composite Key

Candidate Key

Primary Key

Foreign Key

Surrogate Key: یو unique ID ده چي د DBMS لخوا ورته مشخصیږي او په Auto ډول د سیستم لخوا ورته اضافه کیږي او هېڅ بدلون پکې نه راځي

Field Name	Data Type	
CustomerID	AutoNumber	Surrogate key for CUSTOMER

Surrogate key

Composite Key: دا هغه key ده چي یو یا زیاتو کالمونو څخه پکې استفاده شوي وی

Candidate and Primary Keys: زموږ ډیټابیس کي ټولي ټیپلي candidate key

بلل کیږي له هغوي څخه یو انتخابیږي او primary key پرې لگوو او کوم چي پاته شو هغوي ته alternate ویل کیږي

Foreign Key: دا د primary key معکوس دی په child Table باندې لگېږي او دا کي تکرار کیدای هم شی له بهر څخه په ټیپل باندې لگېږي ځکه ورته foreign key ویل کیږي

Functional Dependency

د دوو Attribute تر منځ ارتباط ته Functional dependency ویل کیږي

یا هغه حالت ته ویل کیږي چي په یو ټیپل کي یو Attribute د نورو Attribute یا کالمونو په اړه معلومات ورکوي

او یو کالم د نورو کالمونو څخه نمایندېدی کوي

Object Color	Weight	Shape
Red	50g	Ball
Blue	50g	Cube
Yellow	70g	Cube

په دي کی object color د نورو کالمونو لپاره **determinant** او دا نور کالمونه په دی کالم پوري دی Depends

Why Functional Dependency?

ولي یی مور استعمالوو

- په کالمونو کې د Candidate Key پیدا کولو لپاره استعمالوو
 - مهم او مانا لرونکی کالم د primary key لپاره انتخابوو
 - د Normalization لپاره استعمالیږي
 - تکرار څخه مخنیوي کوي
- Primary and Candidate Keys Revisited**: یو یا یو نه زیات کالمونه چې د ټولو کالمونو څخه نمایندګي کوي primary key بلل کیږي همدغه تعریف د candidate key لپاره هم دي که چیرته په یو ټیبل کې candidate key موجوده نه وي نو مور دوه یا درې کالمونه سره یوځای کوو تر څو unique شي او primary key پري ولګوو

Normalization

دهغي پروسې څخه عبارت دي کوم چې په ډاټابیس کې په یو داسی جوړښت یا Structure سره Organize یعنی منظمه او ترتیب کوي تر څو د تکراري ډاټا، بی قاعدې Insertion، بی قاعدې Update او بی قاعدې Deletion څخه مخنیوي وکړي. لومړی راځو په بی قاعدې والي Anomalies باندې خبرې کوو تر څو د نارمل کولو اهمیت په روښانه ډول باندې واضح کړو

Anomalies in DBMS: کله چی ډاټابیس منظم شوی نه وی له درې ډوله بی قاعدې والي یا Anomalies سره مخامخ کیږو چې له Insertion, Update and Deletion څخه عبارت دي

NOTE: تر څو د پورتنیو بی قاعدیوالي یا Anomalies ستونزو ته حل ووايو او یادي ستونزي له منځه یوسو تر څو زمونږ ډاټا په کامله توګه نارمل وي د Normalization څخه په ګټي اخیستني کولاي شو پورته یاد شوي مشکلات حل او فصل کړو

:Why Normalization?

1. Rows contain data about an entity
2. Columns contain data about attributes of the entity
3. Cells of the table hold a single value
4. All entries in a column are of the same kind
5. Each column has a unique name
6. The order of the columns is unimportant
7. The order of the rows is unimportant
8. No two rows may hold identical sets of data values

کله چې یو ټیبل پورتنی خواص ولري **Relation Model** بلل کيږي خو بیا هم ستونزه لري نو ددی لپاره مور بیا هم **Normalization** عملیه سرته سوي ترڅو زموږ ډیټابیس کی ستونزه رامنځته نشي مثالونه یی په سلاډونو کی واضح دي

Modification Problem 1

- که چیرته مور په ټیبل کی **Normalization** ونلرو نو لاندی ستونزی رامنځته کيږي
- په ټیبل کی به یوه **Entity** بی ضرورته بار بار تکرار کيږي
 - که مور وغواړو دغه **Entity** اډیټ کړو نو هر څومره ځله چې تکرار وي هغومره ځله به اډیټ کوو
 - که چیرته مور وغواړو چې یوه **Entity** ډیلیټ کړو نو له هغه سره نوره **Entity** هم ختمیږي

Relational Design Principles

- که چیرته مور وغواړو چې یو داسی ټیبل رامنځته کړو چې هیڅ ستونزه ونلري لاندی اصول باید مراعت کړو ترڅو یو **well-form** ولرو
- هغه **Relation** ته مور **Well formed** ویلای شو چې هر **Determinate** باید **Primary key** ولري
 - هغه **Relation** چې **Well formed** نه وي نو مور کولای شو چې په دوو او یا څو برخو یی وویشو ترڅو **Well formed** ته بدل شي
- پورتنی دوه اصول د **Normalization** زړه بلل کيږي
- نوټ:** **Well formed** هغه فورم ته ویل کيږي چې په ښه طریقی سره ډیزاین شوي وي

Normal Forms

یو ټیبل په هغه حالت کی په نارمل فارم کی دی چې **(BCNF)** حالت ته راوړسیري

- ✓ **First normal form**
 - ✓ **Second normal form**
 - ✓ **Third normal form**
 - ✓ **Fourth normal form**
 - ✓ **Fifth normal form**
 - ✓ **Domain/Key normal form**
- لومړنی دري یی ډیر مهم دي

(1NF) First normal form: یو ټیبل ته هغه وخت **(1NF)** ویل کيږي چې :

1. د **Relation** چې کوم اته شرطونه دي هغه یی باید پوره کړي وي چې مخکی مو ویلي دي
2. یوه **primary key** ولري
3. باید معلومات تکراري نه وي

(2NF) Second Normal Form: یو ټیبل ته هغه وخت **(2NF)** ویل کيږي چې :

1. باید په **(1NF)** کی وي
2. ټول هغه **nonkey attributes** باید د **Composite key** پواسطه **Determinate** شوي وي

Third Normal Form (3NF): یو ټیبل ته هغه وخت (3NF) ویل کیږي چې:

1. هغه په 2NF کې وي

2. هېڅ non key Attribute د بل non key Attribute په واسطه نه Determinate کیږي

Boyce Codd Normal Form (BCNF): کله چې **Dr. Edgar Frank Codd** ډیټابیس رامنځته

کړ نو ډیر وخت نه وو وتلي چې ده د نورمل فارم په باره معلومات ورکړ او وویل: یو ټیبل کیدای شي چې په دریم نارمل فارم کې هم غیري نورمال حالت امکان لري

په نتیجه کې **codd** او **R. Boyce** په گډه سره یو بل نورمال حالت رامنځته کړ، (**BCNF**) یی ونومول او هغه غیري نورمال حالت چې په دریم نورمال حالت کې هم له منځه نه وي تللي هغه پکې له منځه ځي

یو Relation ته مور هغه وخت BCNF ویلای شو چې هر **determinant** یی یو Candidate key وي

تاسو کولای شئ چې په یوه جمله کې Normalization تر پایه وپیژنئ

I swear to construct my tables so that all nonkey columns are dependent on the key, the whole key, and nothing but the key, so help me Codd! ❖

The Normalization Process

د Normalization ترسره کولو لپاره دري مرحلي موجود دي که چیرته مور دغه دري مرحلي ترسره کړي نو مور یو ټیبل Normalize کړی

1. په Relation یا Table کې Candidate key مشخصول

2. په یو ټیبل کې functional dependencies مشخصول

3. که چیرته په یو ټیبل کې هېڅ Determinant Candidate key نه وي نو دغه ټیبل not well formed نه دي نو دغه حالت صحیح کولو لپاره لاندی مرحلي سرته رسو

(a) مور ټیبل دوو برخو ویشوو او په نوی ټیبل کې functional dependency مشخصوو

(b) او په نوی ټیبل کې په functional dependency باندې Primary key لگوو

(c) او دوهم ټیبل کې چې د determinant وظیفه سرته رسوي Foreign Key لگوو

(d) او وروسته د دواړو ټیبلونو تر منځ referential integrity رامنځته کوو

نوټ: د referential integrity څخه مراد Relationship دي

د Normalization ټیبل رامنځته کولو لپاره دریم حالت بار بار تکرارو تر څو رامنځته شي

پورتنی مرحلي په مثالونو کی تشریح کوو

Sample DESCRIPTION Relation and Data

PRESCRIPTION (PrescriptionNumber, Date, Drug, Dosage, CustomerName, CustomerPhone, CustomerEmailAddress)

PrescriptionNumber	Date	Drug	Dosage	CustomerName	CustomerPhone	CustomerEmailAddress
P10001	10/17/2017	DrugA	10mg	Smith, Alvin	575-523-2233	ASmith@somewhere.com
P10003	10/17/2017	DrugB	35mg	Rhodes, Jeff	575-645-3455	JRhodes@somewhere.com
P10004	10/17/2017	DrugA	20mg	Smith, Sarah	575-523-2233	SSmith@somewhere.com
P10007	10/18/2017	DrugC	20mg	Frye, Michael	575-645-4566	MFrye@somewhere.com
P10010	10/18/2017	DrugB	30mg	Rhodes, Jeff	575-645-3455	JRhodes@somewhere.com

Step 1 of the Normalization Process

- په پورتنی ټیبل کی مور candidate key مشخصوو
- PrescriptionNumber مور ته Date, Drug, and Dosage مشخصوي یا بی Determent کوي که چیرته نسخه یواځي د یو کس لپاره وي نو بیا په دی صورت کی مشخصوي او PrescriptionNumber زموږ Candidate key بلل کیري خو دا امکان نلري ځکه چي یو ډاکتر ته زیات ناروغان راځي
- که چیرته دغه ټول فیلډونه په یو ټیبل کی موجود وی نو یواځنی PrescriptionNumber دي چي ټول فیلډونه Determent کولاي شي
- خو ستونزه دلته نه حل کیري

Step 2 of the Normalization Process

- په دغه مرحله کی مور functional dependencies مشخصوو
- په دي ټیبل کی CustomerEmailAddress یو functional dependencies کیداي شي

CustomerEmailAddress \longrightarrow (CustomerName, CustomerPhone)

خو کله کله ځینی کسان یو شان ایمل ادرس لري نو ددي ستونزي ختمولو لپاره بلي مرحلي ته داخلیرو

Step 3 of the Normalization Process

- په دي مرحله کی مور هغه Determent معلوموو چي Candidate key نشي کیدلای لکه CustomerEmailAddress
- په دي مرحله کی چي ستونزه له منځه یوسو ټیبل په دوو برخو ویشوو

CustomerEmailAddress	CustomerName	CustomerPhone
ASmith@somewhere.com	Smith, Alvin	575-523-2233
JRhodes@somewhere.com	Rhodes, Jeff	575-645-3455
MFrye@somewhere.com	Frye, Michael	575-645-4566
SSmith@somewhere.com	Smith, Sarah	575-523-2233

PrescriptionNumber	Date	Drug	Dosage	CustomerEmailAddress
P10001	10/17/2017	DrugA	10mg	ASmith@somewhere.com
P10003	10/17/2017	DrugB	35mg	JRhodes@somewhere.com
P10004	10/17/2017	DrugA	20mg	SSmith@somewhere.com
P10007	10/18/2017	DrugC	20mg	MFrye@somewhere.com
P10010	10/18/2017	DrugB	30mg	JRhodes@somewhere.com

اوس ٽيبل Normalize شو او ستونزه له منځه لاڙه

نور مثالونه يي په سلايدونو کي کتلاي شي

The E-R Model (The Entity Relationship Model)

لومري ځل لپاره په ۱۹۷۶ کال کي **Peter Chen** لخوا رامنځته شو او مهم عناصر يي دادي

Entities ▪

Attributes ▪

Identifiers ▪

Relationships. ▪

E-R Modal مور ته په ډيټابيس کي د Entity مجموعه رابښي او د سيستم عناصر تشریح کوي او هغه ډياگرام چي مور پکي E-R Modal ډيزاين کوو هغه ته Entity-Relationship Diagram

يا E-R Diagram وايي

Entity: دا يواځي يو شخص نه ده او نه يو ځاي يا يو ايجيکت ده هر هغه څه چي د هغي په اړه يوه اداره وغواړي چي معلومات وساتي Entity بلل کيږي

يا په بل ډول: په نړي کي چي هر څه دي د Entity په نامه ياديږي

او هره Entity خپل خصوصيات لري چي په لاندي مثال کي ليدلاي شي

EMPLOYEE, STUDENT, PATIENT **Person** ▪

STORE, UNIVERSITY, STATE, COUNTRY **Place** ▪

MACHINE, BUILDING, AUTOMOBILE **Object** ▪

SALE, REGISTRATION, RENEWAL **Event** ▪

ACCOUNT, COURSE, WORKCENTER **Concept** ▪

Entity Class and Entity Instance

Entity Class: Entity ډگرو مجموعه چي يو ډول خواص ولري Entity Class بلل کيږي

Entity Class مور ته د Entity جوړښت هم په لاس راكوي چي دا كوم ډول Entity ده او هره Entity په E-R model كې يو نوم لري او Entity Class مور په غټو حروفو ليكو مثال
EMPLOYEE

Entity Instance: كله چي مور د entity لپاره يو تيبل جوړ كړو نو دي تيبل كې هري entity ته كه لږ وي او كه زيات وي ټولو ته Entity Instance ويل كيږي

Strong Entity vs Weak Entity Types

Strong Entity Type: هغه entity ده چي په نورو entity پوري تړاو ونه لري او ازاد او خپلواك وي مثال: Student, employee, automobile, course

Weak Entity Type: هغه entity ده چي د هغي موجوديت په نورو entity پسي تړاو ولري او ازاد او خپلواك نه وي Grade, salary, model, subject

او هغه entity چي په هغه پوري نوري week entity تړاو ولري نو هغه ته **identifier owner** يا **owner** ويل كيږي

Attributes

هره entity يو يا څو attribute لري چي entity تشرېح كوي

مثال EmployeeName, DateOfHire, and JobSkillCode.

Properties of Attributes: هر attribute ډيټاټايب لري

- Character ▪
- Numeric ▪
- Date ▪
- Currency, etc. ▪

Types of Attributes

Simple or Atomic Attribute: دا هغه attribute دي چي په برخو نه وېشل كيږي

Examples: CAR (ID, Color, Brand) ▪

Composite Attribute: دا هغه attribute دي چي په برخو وېشل كيږي

Example: Name, Address

Single Valued Attribute: دا هغه attribute دي چي single ويلو په ټيبل کي ذخيره کوي

Derived Attribute: دا هغه attribute دي چي value يی محاسبه کيږي کله age, total price

Identifier Attribute: دا هغه attribute دي چي په ټول ټيبل کي unique وي

Identifiers

هغه attribute چي د هغي پواسطه يوه entity مشخص کيدلی او پيژندل کيدلای شي

Single Identifier: هغه attribute چي په يواځي ځان له ټولي row څخه نمايندگي کولای شي
single identifier بلل کيږي کله ID

Composite Identifier: دا هغه identifier ده چي د دوه يا څو attributes د يوځاي کولو څخه منځته راځي. مثال: (FirstName, LastName, PhoneExtension)

Identifier کيدای شي unique وي يا non-unique وي

Unique Identifier: هغه identifier دي چي يواځي له يو entity instance څخه نمايندگي کوي
مثال: Employee Number

Non-Unique Identifier: هغه identifier دي چي له يو سيټ څخه نمايندگي کوي
مثال: EmployeeName

Identifiers vs Keys

Identifier له key سره ورته والي لري په relational model کي مگر دوه مهم توپيرونه لري

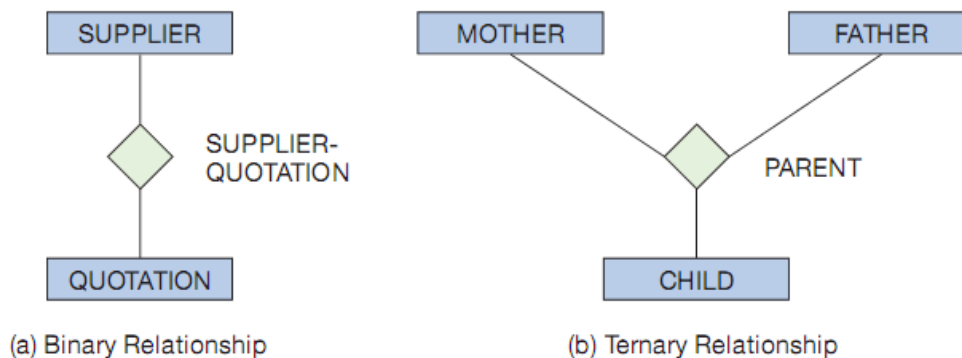
1. لومړي identifier فکري او خيالي مفهوم دي کيدای شي يو يا زيات attribute ولري
2. دوهم key به ضروري unique وي او Identifier کيدای شي unique وي يا non-unique وي

Relationships

د دوو يا څو ټيبلونو لاجیکل ټراو ته Relationships وايي تر څو يو attributes له بل attributes سره ټراو ورکوي

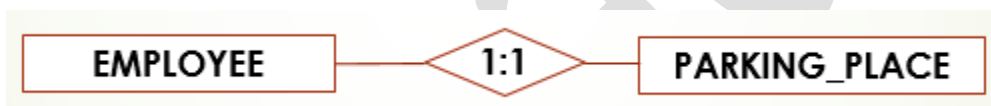
Binary and Ternary Relationships: هغه Relationships چي له د دوو ټيبلونو تر منځ جوړ شوي وي هغه ته دويمه درجه يا binary relationships هم ويل کيږي

او که د دريو ټيبلونو تر منځ جوړ شوی وي هغه ته دريمه درجه يا ternary relationships هم ورته ويل کيږي



Types of Binary Relationships

The one-to-one (1:1) relationship: هغه Relationships دي چې د يو ټيبل يواځي يو instance د بل ټيبل له يو instance سره تړاو لري په اسانه ډول سره داسي وايو (چې يو ټيبل له بل ټيبل سره يواځي په يو key سره ارتباط ولري one Relationships to one بلل کيږي)



The one-to-many (1:N) relationship: هغه Relationships دي چې د يو ټيبل يو instance د نورو ټيبلو له ډيرو instance سره ارتباط ولري يا هغه Relationships ته ويل کيږي چې د يو ټيبل primary key د بل ټيبل د foreign key سره connect وي



The many-to-many (N:M) relationship: هغه Relationships دي چې د زياتو ټيبلونو instance له نورو زياتو ټيبلونو instance سره ارتباط لري



Maximum and Minimum Cardinality

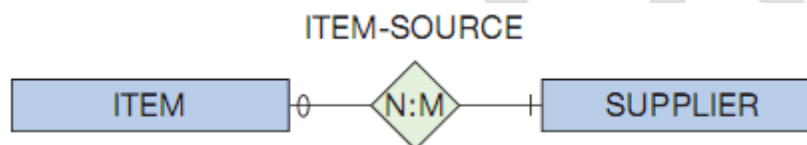
د Relationships دري ډوله چې مور يي مخکي يادونه وکړه دا د Cardinality پواسطه طبقه بندي شوي ده چې هدف يي شمير دي

Maximum Cardinality: هغه Cardinality ته ويل کيږي چي د يو entity زيات instance په Relationships برخه اخستلاي شي



Minimum Cardinality: هغه Cardinality ته ويل کيږي چي د يو entity کم instance په Relationships برخه اخستلاي شي

او که چيرته Cardinality صفر وي نو ضروري نه ده چي خامخا دی په Relationships برخه واخلي



SELECT & PROJECT Operations in Relational Algebra

The SELECT Operation: دا Operation ددي لپاره استعمالیږي چي څو فرعي ریکارډونه له يو ټیبل څخه انتخاب کړو

SELECT operation يو filter دي چي يواځي هغه ریکارډونه را اخلي کوم چي له condition سره برابر وي هغه condition چي مور ورته ورکړي وي او هغه ریکارډونه چي مور ته بنیي په افقي ډول وي

select operation دوه برخي لري

1. هغه ریکارډونه چي له condition سره برابر وي هغه مور بنیي
2. هغه ریکارډونه چي له condition سره برابر نه وي له هغو ریکارډونو څخه صرف نظر کيږي

د select operation syntax په لاندې ډول ده

$\sigma_{\langle \text{selection condition} \rangle}(\mathbf{R})$ په دی کی سگما د select معنی ورکوي

لومړي سگما علامه بيا condition لیکو او ورسته د هغه ټیبل نوم لیکو له کوم ټیبل نه چی ریکارډونه را اخلو.

کیدای شي چي شرطونه له يو زيات وي مثال په ډول

$\sigma_{(\text{Dip}=4 \text{ AND Salary}>25000) \text{ OR } (\text{Dip}=5 \text{ AND Salary}>30000)}(\text{EMPLOYEE})$

مثالونه: د EMPLOYEE په نامه ټیبل څخه هغه ریکارډونه چی په 4 نمبر department کي کار کوي سلیکت کړي؟

$\sigma_{\text{Dept} = 4}(\text{EMPLOYEE})$

هغه کارکونگی راته انتخاب کړی چی معاش یی له 30000 څخه زیات وي
 $\sigma_{\text{Salary} > 30000}(\text{EMPLOYEE})$

The PROJECT Operation: دا operation له ټیبل څخه مور ته کالمونه یا attribute انتخابوي او هغه کالمونه چي له condition سره برابر نه وي له هغه څخه صرف نظر کوی دا هم دوه برخي لري

1. هغه کالمونه راته انتخابوي چي له condition سره برابر وي
2. او له هغه کالمونه څخه صرف نظر کيږي چي له condition سره نه وی برابر وي

Select operation Syntax

$\Pi_{\langle \text{projection condition} \rangle}(\text{R})$ په دغه کی د پای د PROJECT معنی لري

د هغو کارکونکو نومونه، تخلص او معاش راته انتخاب کړی

$\Pi_{\text{name, Lname, salary}}(\text{EMPLOYEE})$

مثال: د کارکونکو جنس او معاش راته انتخاب کړه $\Pi_{\text{gender, salary}}(\text{EMPLOYEE})$

Sex	Salary
M	30000
M	40000
F	25000
F	43000
M	38000
M	25000
M	55000

The Set Operations in Relational Algebra

مور به دلته دري عمليي تشریح کوو چي عبارت دي له union, intersection, set difference (د سیتونو اتحاد، تقاطع او د سیتونو منفي عمليه) خو دلته د سیتونو څخه ټیبلونو مراد دي

او په دي U علامی سره بنوودل کيږي مثال: لومړي ټیبل U دوهم ټیبل

UNION: په دغه عمليه کي ټول هغه ریکارډونه چي په R او S ټیبلونو کي موجود وي يعني هغه ریکارډونه چي په R ټیبل کي موجود وي او په S په ټیبل کي هم موجود وی له دواړو څخه یو ریکارډ را اخیستل کيږي او په دریم ټیبل کي ځاي پرځاي کيږی او داسی ډول سره بنوودل کيږي $R \cup S$

اتحاد په دي U علامی سره بنوودل کيږي مثال: لومړي ټیبل U دوهم ټیبل

د STUDENT او INSTRUCTOR دوه ټيبلونو اتحاد معلوم کړي

STUDENT \cup INSTRUCTOR

Result(b) Table

(a) STUDENT

Fn	Ln
Susan	Yao
Ramesh	Shah
Johnny	Kohler
Barbara	Jones
Amy	Ford
Jimmy	Wang
Ernest	Gilbert

INSTRUCTOR

Fname	Lname
John	Smith
Ricardo	Browne
Susan	Yao
Francis	Johnson
Ramesh	Shah

(b)

Fn	Ln
Susan	Yao
Ramesh	Shah
Johnny	Kohler
Barbara	Jones
Amy	Ford
Jimmy	Wang
Ernest	Gilbert
John	Smith
Ricardo	Browne
Francis	Johnson

INTERSECTION: په دغه عملیه هغه ریکارډونه را اخیستل کيږي چې په دواړو ټيبلونو کې یوشان وي مثلاً یو ریکارډ په R ټيبل کې موجود ده او په S ټيبل کې هم موجود ده له دواړو ټيبلونو څخه همدغه یو ریکارډ را اخیستل کيږي او له نورو څخه صرف نظر کيږي، $R \cap S$ تقاطع په دې علامې سره بنودل کيږي

د STUDENT او INSTRUCTOR دوه ټيبلونو تقاطع معلوم کړي

STUDENT \cap INSTRUCTOR

Result © Table

(a) STUDENT

Fn	Ln
Susan	Yao
Ramesh	Shah
Johnny	Kohler
Barbara	Jones
Amy	Ford
Jimmy	Wang
Ernest	Gilbert

INSTRUCTOR

Fname	Lname
John	Smith
Ricardo	Browne
Susan	Yao
Francis	Johnson
Ramesh	Shah

(c)

Fn	Ln
Susan	Yao
Ramesh	Shah

SET DIFFERENCE (or MINUS): په دغه عملیه کې هغه ریکارډونه بنودل کيږي چې په

دواړو کې توپیر ولري مثال په R او S ټيبلونو کې دوه ریکارډونه یوشان دي او نور ټول مختلف دي

$R - S$ عملیه کې دغه دوه ریکارډونه ختمیږي نور ټول په دریم ټيبل کې بنودل کيږي

او د سیتونو تفریق په (-) علامې باندې بنودل کيږي مثال: لومړي - دوهم ټيبل

$R \cup S = S \cup R$ او $R \cap S = S \cap R$ که لومړی هر ټيبل ولیکو هیڅ فرق نه کوي

مگر Set difference کې $R - S \neq S - R$ نه دی سره مساوي

د STUDENT او INSTRUCTOR دوه ټيبلونو تفريق معلوم کړي

(a) STUDENT

Fn	Ln
Susan	Yao
Ramesh	Shah
Johnny	Kohler
Barbara	Jones
Amy	Ford
Jimmy	Wang
Ernest	Gilbert

INSTRUCTOR

Fname	Lname
John	Smith
Ricardo	Browne
Susan	Yao
Francis	Johnson
Ramesh	Shah

(d)

Fn	Ln
Johnny	Kohler
Barbara	Jones
Amy	Ford
Jimmy	Wang
Ernest	Gilbert

STUDENT - INSTRUCTOR

Result (d) Table

INSTRUCTOR-SUDENT Result(e) Table

Fname	Lname
John	Smith
Ricardo	Browne
Francis	Johnson

The Cartesian Product: دې ته CROSS PRODUCT يا CROSS JOIN هم ويل

کيږي چې د دوو ټيبلونو د ريکارډونو ضرب عمليه ده او (X) سره بنودل کيږي

دا هم binary set عمليه ده مگر هغه ټيبلونه چې دغه عمليه ورباندې سرته رسوو بايد د ټيبلونو عناصر مختلف وي او ددې عمليې محصول د ټولو ټيبلونو ريکارډونه په نوي ټيبل کې ځاي پر ځاي کيږي

که چيرته د دوو ټيبلونو attributes يو ډول نومونه لري مثال ID او يا name په دواړو ټيبلونو کې موجود دی نو دلته ضرب عمليه نه ترسره کيږي سيستم دا نه پيژني چې دا اوس د student name ده که د customer name ده

دا ستونزه د ختمولو لپاره لومړی د ټيبل نوم او بيا ډاټ لیکو او وروسته attribute لیکو مثال:

Rbooks x Rlendings (id, name, author,id,name,bookid)

دا ستونزه دا ډول حل کوو چې د Rename په نوم يادېږي (books.id, . . . , lendings.id, . . .)

The JOIN Operation: په دغه عملیه کې له دوو ټیبلونو څخه ډیټا یو ټیبل ته رازي مثال یو ټیبل کې دوه ریکارډونه دی او بل ټیبل کې دري ریکارډونه دي دواړه چې سره شي پینځه ریکارډونه کيږي دا عملیه په دغه \bowtie سره بنودل کيږي

که چیرته مور و غواړو چې له دوو ټیبلونو څخه معلومات را واخلو نو د **Join** عملیې سره په اسانۍ سره کولای شو تر څو کار ترسره کړو

Type of Join Operation

1. **THETA JOIN:** په دغه کې ټول هغه ریکارډونه له دواړو ټیبلونو څخه را اخلې کوم چې مور

$$R_1 \bowtie_{A\theta B} R_2$$

condition ورته ورکړي وي مثال :

ټیټا θ به له Relation operator $\{<, \leq, =, >, \geq\}$ څخه یو وي

2. **EQUIJOIN:** په دغه عملیه کې هر وخت د مساوي علامه کارول شوي وي

$$R_1 \bowtie_{A=B} R_2 = \sigma_{A=B}(R_1 \times R_2)$$

3. **NATURAL JOIN:** دغه Join هغه وخت ترسره کيږي چې د attribute نومونه یوشان

وي په دغه حالت کې به د Rename عملیه ترسره کوي

مثال: R_1, R_2 ټیبلونه څخه دا X_1, X_2, X_3 join کوو

$$(R_1.X_1 = R_2.X_1) \wedge (R_1.X_2 = R_2.X_2) \wedge (R_1.X_3 = R_2.X_3)$$

د Join نور ډولونه هم شته Semi Join, Outer Join (Left Outer Join, Right Outer Join, Full Outer Join)

Summary of Relational Algebra Operations

OPERATION	PURPOSE	NOTATION
SELECT	Selects all tuples that satisfy the selection condition from a relation R .	$\sigma_{\langle \text{selection condition} \rangle}(R)$
PROJECT	Produces a new relation with only some of the attributes of R , and removes duplicate tuples.	$\pi_{\langle \text{attribute list} \rangle}(R)$
THETA JOIN	Produces all combinations of tuples from R_1 and R_2 that satisfy the join condition.	$R_1 \bowtie_{\langle \text{join condition} \rangle} R_2$
EQUIJOIN	Produces all the combinations of tuples from R_1 and R_2 that satisfy a join condition with only equality comparisons.	$R_1 \bowtie_{\langle \text{join condition} \rangle} R_2$, OR $R_1 \bowtie_{\langle \text{join attributes 1} \rangle, \langle \text{join attributes 2} \rangle} R_2$
NATURAL JOIN	Same as EQUIJOIN except that the join attributes of R_2 are not included in the resulting relation; if the join attributes have the same names, they do not have to be specified at all.	$R_1 *_{\langle \text{join condition} \rangle} R_2$, OR $R_1 *_{\langle \text{join attributes 1} \rangle, \langle \text{join attributes 2} \rangle} R_2$ OR $R_1 * R_2$

UNION	Produces a relation that includes all the tuples in R_1 or R_2 or both R_1 and R_2 ; R_1 and R_2 must be union compatible.	$R_1 \cup R_2$
INTERSECTION	Produces a relation that includes all the tuples in both R_1 and R_2 ; R_1 and R_2 must be union compatible.	$R_1 \cap R_2$
DIFFERENCE	Produces a relation that includes all the tuples in R_1 that are not in R_2 ; R_1 and R_2 must be union compatible.	$R_1 - R_2$
CARTESIAN PRODUCT	Produces a relation that has the attributes of R_1 and R_2 and includes as tuples all possible combinations of tuples from R_1 and R_2 .	$R_1 \times R_2$
DIVISION	Produces a relation $R(X)$ that includes all tuples $t[X]$ in $R_1(Z)$ that appear in R_1 in combination with every tuple from $R_2(Y)$, where $Z = X \cup Y$.	$R_1(Z) \div R_2(Y)$

منحنی از موبنی پوری د Fundamental of Database لنڈ لیکچرنوت پای

Wiqade

**Get more e-books from www.ketabton.com
Ketabton.com: The Digital Library**