## מסדי נתונים:

## <u>: שיעור 1</u>

## <u>הקדמה:</u>

מסדי נתונים – מקום שמאחסן מידע, נתונים , אך אצלנו בקורס הנתונים מאוחסנים בצורה אלקטרונית, בנוסף זה גם דרך לנהל את הנתונים (DBMS ).

כל חברה מחזיקה מאגר מידע כדי לשמור נתונים וכדי לנהל אותם.

סוגי מסדי נתונים –

1. רלאציוני – מבוסס על קשרי יחס (אלגברה רלאציונית).

בנוי מטבלאות עם מאפיינים (עמודות) וכניסות (רשומה).

עמודות בטבלה אחת יכולה להיות קשורה לעמודה בטבלה אחרת באותו database - יש קשרים בין הטבלאות.

הפעולות מתבצעות בעזרת transaction - תנועה – פעולה לוגית שאני עושה על הנתונים כדי לשנות אותם (לדוגמא מעבר כסף בין חשבון לחשבון) , תנועות אלה חייבות להתקיים בבת אחת כלומר או שכולם מתקיימות או שהכל מתבטל.

בהם: סט של תכונות שהdatabase חייב לעמוד בהם – ACID

– מתבצע בשלמות או לא מתבצע בכלל. – Atomicity

Consistency – עקביות – אסור לפעולה להשאיר את הdatabasea במצב לא חוקי, למשל להזין ציון – לתלמיד שלא קיים.

Isolation – בידוד , תנועות שונות יכולות להתרחש בו זמנית רק בתנאי שזה יהיה שקול לפעולה סדרתית.

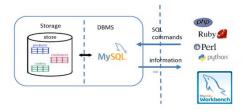
Durability – עמידות – כל בקשה שנשלח לdatabase חייבת להתבצע, כלומר גם במקרה של נפילה ה database חייב להבטיח שהוא ידע לשחזר את הפעולה ובנוסף גם להחזיק שירותי גיבוי.

# .2 ליניארי

## : SQL

מבנה הDBMS – האחסון הפיזי עצמו והשכבת ניהול בעצמו הם ה database אך שכבת הניהול מתקשרת עם העולם החיצוני שרוצה שירות מdatabase או להפך.

# **DBMS Architecture**



SQL – שפה סטנדרטית לאחסון ואיחזור נתונים מatabase (שפת שאילתות מובנת).

שפה הצהרתית – כל database רלאציוני מבין אותה.

פקודת SELECT - שליפה מתוך הטבלה ,פעולת קריאה בלבד , הפעולה \* תחזיר את כל הטבלה.

יחזיר רק את הצירוף הייחודי. SELECT DISTINCT... , ייחודי –Distinct

WHERE – שליפה שמקיימת תנאי כולשהו.

'א' LIKE - כמו, כאשר ב% יהיה לנו איזה שהוא תו או כמות תווים להשוואה.

. AND,OR,NOT,IN, <>,=>,=<,=,>,< , BETWEEN – תנאים

שאילתות מקוננות – כל מה שחוזר מה SELECT הוא טבלה ולכן ניתן להשתמש גם ב NOT IN שזה יחזיר לך את מה שלא נמצא בטבלה ובעצם זה ימקד אותי יותר.

**פקודת DEMO union –** איחוד , במצב שיש נתון שמופיע בשתי טבלאות לדוגמא טבלה של עובדים וטבלה של סטודנטים וישנו סטודנט שהוא גם עובד , אזי הוא מופיע בשתי הטבלאות.

-UNION תחזור לי טבלה. בקשה בין שתי הטבלאות ובגלל פקודת SELECT תחזור לי טבלה.

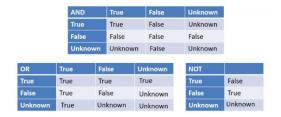
.UNION SELECT id,... : לדוגמא

INTERSECT – חיתוך בין טבלאות, כדי לבצע חיתוך נשתמש בתנאי

EXCEPT – הפרש סימטרי בין טבלאות כדי לבצע משלים נשתמש בNOT IN.

NULL – ריק, שליפה של רשומות בהם לא הוזנו נתונים.

3 Value Logic Truth Tables (filled) : חטבלאות אמת של 3 Value Logic Truth Tables



פקודת COALESCE – מחזירה את הערך הראשון שאינו NULL פקודת

SELECT id, COALESCE(lastName, firstName, 'אורח') אורח') FROM students

Hello, null! – פקודה זו באה למנוע לנו שגיאה כזו

פקודת INSERT INTO - הכנסה לרשומות, באמצעות המילה השמורה VALUES

# **INSERT INTO courses**

: לדוגמא

(id,name,lecturer,year,semester) VALUES (66, 'databases', null, 2025, 1);

כאשר ההשמה מתבצעת בהתאמה, כלומר בשאילתה נכתוב את רשימת העמודות ואז לאחר המילה השמורה VALUES נכניס ערכים בהתאמה.

פקודת ORDER BY – החזרה של העמודה על בסיס מיון מסויים.

# SELECT id,firstName FROM students ORDER BY לדוגמא: lastName

כאן נשלוף את העמודות id ,firstName על בסיס המיון של הastName (כאשר המיון הדיפולטיבי הוא מהקטן לגדול).

כדי להפוך את הסדר ולמיין המגדול לקטן נשתמש במילה DESC.

SELECT gender,age,lastName FROM students ORDER BY gender ASC, age לדוגמא:
DESC

בדוגמא זו אנו משלבים שתי מיונים , מיון על פי מגדר בסדר עולה ומיון על פי גיל בסדר יורד.

הפקודה LIMIT - יחזיר את כמות העמודות שתגיד – LIMIT 2 יחזירו 2 רשומות מהטבלה.

נבחר רנדומלית ולכן בצירוף פקודת ORDER BY הפקודה מקבלת משמעות יותר.

- ביאי לי 4 רשומות. LIMIT 3,4 מהמקום הרביעי (אחרי שאני עובר את 3) תביאי לי

Aggregate Funcion ביצוע פעולות וחישובים מורכבים יותר כאשר מה שמוחזר זה התוצאה, כלומר – Aggregate Funcion הפונקציה לוקחת לבד את הנתונים, מחשבת ומחזירה לך את התוצאה.

- COUNT(\*) מחזירה את מספר הרשומות בטבלה.

את הממוצע על עמודה נבחרת (לא מחזיר null – AVG(grade)

(passed) – לסכום את כל מה שעבר.

- MAX/MIX מחזיר מקסימום\מינימום בעמודה נבחרת.

SELECT courseld, AVG(grade) FROM grades : קבץ לפי קבוצה, לדוגמא – GROUP BY GROUP BY courseld

בשאילתה זו אנו במקשים את ממוצע כל הקורסים וע"י פקודת GROUP BY אנו מקבלים תוצאה מקבוצת.

– עושה תנאי על הקיבוץ שיצרתי. – HAVING

databaseב ניתוח המהלך בשאילה, מה קורה ב QUERY ECECUTION ORDER שאילתה.

: נניח ונקבל את השאילתה הבאה

SELECT DISTINCT courseld, AVG(grade) FROM grades WHERE passed > 0 GROUP BY courseld HAVING AVG(grade) < 70 ORDER BY courseld, LIMIT 2;

.FROM,WHERE,GROUP BY,HAVING,SELECT,DISTINCT,ORDER BY,LIMIT – זה סדר הפעולות

. הוצאת נתונים משתי טבלאות – Retrieving data from 2 tables

• SELECT \* FROM students, grades - בשיטה הנאיבית נעשה אך צירוף זה ייתן לי כפל.

- לכן נשתמש במושג **INNER JOIN** וכך זה יראה

SELECT \* FROM students INNER JOIN grades
 ON students.id = grades.studentId

: בשיטה זו נוכל גם לצרף מיותר משתי טבלאות לדוגמא

 SELECT \* FROM students INNER JOIN grades on students.id = grades.studentId INNER JOIN courses on grades.courseId = courses.id

אבהם לא התקבלו ערכים עדיין ,לדוגמא שהגיע NULL יכניס לנו ערכי - LEFT/RIGHT JOIN

• SELECT \* FROM students LEFT JOIN grades ON סטודנט חדש שאין לו students.id = grades.studentId

עדכון רשומים בעמודה קיימת. - UPDATE

UPDATE grades SET grade=78, passed=1
 WHERE studentId=111 AND courseId = 20

DELETE – מחיקה רשומות.

DELETE FROM grades WHERE studentId=600
 OR courseId=20

בלה. **CREATE TABLE** 

 CREATE TABLE pet (name VARCHAR(20), owner VARCHAR(20), species VARCHAR(20), sex CHAR(1), birth DATE);

. הבחנה בין אישיויות – **KEYS** 

מפתח ראשי – זה עמודה או צירוף של עמודות שמזהות את האישות שלי בצורה חד חד ערכית.

מפתח ייחודי - זה עמודה או צירוף של עמודות שמזהות את האישות שלי בצורה חד חד ערכית אך יכול להיות רשומה בעלת ערך NULL .

o – Index להבין שזו רשומה חשובה ויהיו בה המון חיפושים.

– KEYS דוגמא ליצירת טבלה עם

 CREATE TABLE pet2 (petId INT PRIMARY KEY, name VARCHAR(20), ownerId INT NOT NULL, species VARCHAR(20), sex CHAR(1), birth DATE, INDEX myIndex (ownerId));

> INDEX (or KEY) must be defined after a comma

. תנאים של הטבלה, נוכל להכניס לטבלה ערכים רק עם התנאים שנגדיר. - INTEGRITY Constraints

− CHECK (country IN ('USA', 'UK', 'Israel', 'India'))

Foreign Key מפתח זר , עמודה שהיא מפתח ראשי בטבלה אחרת לכן היא מפתח זר בטבלה הנוכחית.

שובד על רשומות). delete – מחיקת טבלה שלמה – DROP TABLE

update) – לעדכן את מבנה הטבלה – ALTER

## שיעור 2 :

#### : Variables

SET – השמה למשתנה (הכנסת ערך).

. מאפשר להעביר לי ערכים מפקודה לפקודה.

TEMPORARY TABLE – טבלה זמנית ,כיוון שהמשתנים לא יכולים להחזיק טבלאות ניצור טבלה זמנית שבסוף הסשן תיעלם (תתמזג).

CREATE TEMPORARY TABLE tempTable2 AS (SELECT \* : לדוגמא:
 FROM students);

: נתינת כינוי לפקודה מסוימת , לדוגמא – ALIASES

- SELECT \* FROM students INNER JOIN grades ON students.id = grades.studentId
- SELECT \* FROM students AS s INNER JOIN grades
   AS g ON s.id=g.studentId;

כאן אני מקצר את המילה students ל students לפק נתתי כינויים שמות חדשים לטבלאות שלי. ניתן גם לתת שם לשליפה שלמה כלומר אני יכול לשלוף טבלאות שלמות ולשמור אותם בשם מסוים. אני יכול בעזרת פקודה זו לתת גם כותרת.

אני חייב להשתמש בAlias כאשר יש שאילתה פנימית.

דר אחת המספר פעולות לוגיות שאני רוצה לעשות והם חייבות להתבצע כיחידה אחת -Transaction. ונאשר יש נפילה אזי כל הפעולות שבוצעו חייבות להתבטל.

כלומר הdatabase שומר בצד את הפעולות וברגע שיש נפילה הוא הולך ל commit האחרון וממשיך ממנו או מוחק בצורה הפוכה.

#### נשתמש במילים השמורות START TRANSACTION ו COMMIT.

```
SET @transferAmount = 1000;

START TRANSACTION;

SELECT @firstBalance := amount FROM bankBalances
WHERE userId = 777;

UPDATE bankBalances SET amount := @firstBalance -
@transferAmount WHERE userId = 777;

SELECT @secondBalance := amount FROM bankBalances
WHERE userId = 888;

UPDATE bankBalances SET amount := @secondBalance +
@transferAmount WHERE userId = 888;

COMMIT;
```

:דוגמא

Stored Procedures – תהליכים מאוחסנים -איגוד מספר שאילתות של SQL ושימוש בהם כחבילה, פרוצדורה.

חוסך זמן התחברות לשרת – לא מתקשר עם כל פקודה ופקודה אלא הכל כחבילה אחת.

```
CREATE PROCEDURE SP_student_avg
(IN stld INT)
BEGIN
```

SELECT AVG(grade) FROM grades WHERE studentId = stId;

END \$\$
DELIMITER;

.drop procedures ע"י המילה call ע"י המילה stored procedures

- Triggers בחדק, פעולה אחת תהיה ההדק (מה שיזניק) פעולה אחרת.

```
לדוגמא:

CREATE TRIGGER new grade received

AFTER INSERT ON grades

FOR EACH ROW

BEGIN

UPDATE students SET avg_grade = (SELECT AVG(grade) FROM grades

WHERE studentId=NEW.studentId) where id = NEW.studentId;

END$$
```

אז אוטומטית הטריגר grade אני יוצר את הטריגר והוא יוזנק בכל פעם שאני מוסיף נתון לרשומה מעדכן את הממוצע שהיא רשומה אחרת.

- View מתאים להגבלת גישה ולשדות מחושבים.

שיטה להוסיף מדדים נוספים לטבלה. Window Functions – כאשר אני רוצה להוסיף עוד עמודה עם עוד נתונים אשתמש במושג זה.

## :Connecting to MySQL from java

.javaב database באשר אני רוצה להשתמש בנתונים בתוכנית שלי אני אצטרך למשוך מה SELECT ב (לאשר איך עושים \* SELECT ב

```
public class Main{
  public static void main(String[] args){
             Reflection
                                                  Try with resources (java 7). No need to call con.close()
   try{
   Class.forName("com.mysql.jdbc.Driver");
      try(Connection con = DriverManager.getConnection("jdbc:mysql://localhost:3306/myDbName", "user",
"pwd")){
       Statement stmt = con.createStatement();
        ResultSet rs = stmt.executeQuery("SELECT * FROM students");
       int numOfColumns = rs.getMetaData().getColumnCount();
rs is initially
        while (rs.next()){ -
                                                      located before
          for (int col = 1; col <= numOfColumns; col++){
                                                       the first row
            System.out.print(rs.getString(col) + " ");
          System.out.println();
                                                             111 21 1 1 Chaya Glass 73.33
      }} catch (Exception ex){ex.printStackTrace();}
                                                             222 28 1 3 Tal Negev null
 }
                                                             333 24 0 1 Gadi Golan null
                                                             444 23 0 1 Moti Cohen null
                                                             700 26 1 2 Maya Levi null
```

לאחר שאעשה import ואפנה ל database ואכניס את השם משתמש והסיסמא ישנו מתשנה בשם לאחר שאעשה statement שלה יש מתודה שקוראים לה

.getString והמתודה getMetaData כעת מה שחזר זה אובייקט וממנו נוציא את המידע ע"י המתודה

## <u>שיעור 3:</u>

## :Normalization

בניית database בצורה יעילה ואופטימלית.

? איך ניקח את העולם שבחוץ ונייצג אותו בעזרת טבלאות

נסנן את מה שרלוונטי אלינו ומה שלא.

הגדרה : נרמול database זה תהליך שבונה את המבנה ה database באמצעות סדרת חוקים הגדרה : נרמול normal forms (שישה חוקים ) כדי לצמצם כפילויות ולשפר את שלמות המידע.

#### : מושגי עזר

**תלויות** – מאפיין או קבוצה של מאפיינים נקרא לו B נגיד שהיא תלויה במאפיין אחר בשם A אם יש יחס (פונקציה) כך ש A -> B כלומר B תלוי בA .

לדוגמא, אם ניתן לך את הת.ז של מישהו נוכל להגיד לך את השם.

כלומר אם ניתן לך ערך A לא יכול להיות שני ערכי B וזה נקרא תלות.

מפתחות – מפתח אפשרי (candidate) – 00 מינימלי של מאפיינים שקובע באופן ייחודי רשומה – מפתח אפשרי (ל שאר המאפיינים תלויים במפתח הזה.

Super – Key - מפתח בלי התנאי המינימלי, כלומר הוא מפתח אך יש בו ערכים מיותרים – קבוצה של מאפיינים שבעזרתם אני יכול לגשת לטבלה אך ללא התנאי שיהיה מינימלי.

Prime/Non Prime – תכונות שהם חלק מאיזה מפתח אפשרי או תכונות שלא שייכות לאף מפתח.

## <u>: שישה חוקי נירמול – Normal Forms</u>

כל חוק צריך לקיים את החוק הקודם ומוסיף עליו.

- 1. **INF.** כל תכונה (עמודה) צריכה להחזיק ערך אטומי יחיד, בנוסף אסור ערכים מחושבים למשל עמודת גיל ועמודת תאריך לידה וכך נוצר כפילויות.
- 2. And במונות מסוג Non prime לא תלויות בקבוצה חלקית של המועמדים, הם חייבות להיות בכל תלויות בכל המועמדים (candidate), כלומר , שדות מסוג Non- prime חייבות להיות תלויות בכל המפתח ולא רק בתת קבוצה שלו.
- 3. **3NF.** תכונות מסוג Non prime לא יכולות להיות תלויות בתכונה או בסט של תכונות שהוא לא super -key.
- BCNF- **3.5NF**.4 משלים את חוקים 2 ו3 , לכל 2 קבוצות אם קיימת תלות בינהם אזי בהכרח אחת הקבוצות היא super key . כלומר, האם קיימת כאן קבוצה שהיא תלויה בקבוצה אחרת והיא לא super -key אם כן אזי זה מקיים BCNF (אם אין כלל תלויות זה גם יעמוד בBCNF).
- 5. **ANF** אסור שיהיו תלויות רב ערכיות (Multivalued Dependency ) כלומר, כאשר יש יחס בין זוג ברים שמתאים לגורם שלישי לדוגמא A1 B1 = C1 וגם קיים בו B2 -> C1 אזי זו תלות רב ערכית, כלומר ישנם 2 מקומות שונים שיכולים להביא אותו לC1.

אותו מקור מביא אותי לשתי תמונות שונות , וזו בעיה – יש לי שיכפול נתונים.

6. **5NF** – למצבים נדירים – ננסה לייעל כמה שיותר בהתאם לכל מצב.

## : XML and JSON

. databaseפורמטים להעברת מידע מה

התקן המפורסם ביותר נקרא XML – שפת סימון הניתנת להרחבה ,פורמט להעברת נתונים, היררכית ורגישה לאותיות גדולות/קטנות.

```
<University>
                                        : לדוגמא
 <Student degree="PhD">
  <FirstName>Chava</FirstName>
  <LastName>Glass</LastName>
   <id>111</id>
  <age>21</age>
   <Address>
     <Street>Hatamr 5</Street>
     <City>Ariel</City>
     <Zip>40792</Zip>
  </Address>
</Student>
</University>
```

. <University> ישנו שורש אחד שהוא פותח וסוגר – בדוגמא שלנו זה



: JAVA שליפת XML שליפת – XML in Java

. import org.w3c.dom.\* – database קבלת הנתונים

לאחר שיצרנו אובייקט אני רוצה להכניס את המידע מהXML לתוך האובייקט.

. ולו יש מספר מתודות doc אנחנו נעבוד על אובייקט בשם

.geyElement בעיקר נעבוד עם הפונקציות

לאחר מכן נכניס לרשימה ועל נכניס <u>את הנתונים על האובייקטים בswitch case</u>

```
ת הנתונים על האובייקטים ב

putFile = new File("student.xml");
mentBuilderFactory factory = DocumentBuilderFactory.newInstance();
mentBuilder builder = factory.newDocumentBuilder();
ment doc = builder.parse(inputFile);
ment doc = builder.parse(inputFile);
m.out.println("Root element:" + doc.getDocumentElement().getNodeName()); //Just print root (university)
tist nodelist = doc.getDocumentElement().getElementsByTagName("Student");
at studentIdx = 0; studentidx < nodeList.getLength(); studentIdx++){
de studentNode = nodeList.item(studentIdx);
studentNode.getNodeType() == Node.ELEMENT_NODE){
Element element = (Element) studentNode;
student student = new Studentf().
                                   t.println("Degree: " + element.getAttribute("degree")); //just print degree ("PhD" when studentidx=0)
                                                                                                                                        erNode.getChildNodes():
```

עוזר לי להגיע לנקודה ספציפית בXML בלי לעבור על כך העץ. – <u>XPATH</u>

הוא עובד כמו גישה לקובץ בתוך תיקיה – לדוגמא בקובץ XML הנ"ל אם אגש לפקודה הבאה

# University/Student[2]/Address/City

City>Jerusalem
City> ירושליםניתן גם להוסיף תנאים בבקשת XPATH.

אמיר אני אכין את הבקשה ואז אמיר XML אוד דומה לעבודה של XML אמוד דומה לעבודה של אוד אותה ל string אותה ל

```
File inputFile = new File("student.xml");

DocumentBuilderFactory factory = DocumentBuilderFactory.newInstance();

DocumentBuilder builder = factory.newDocumentBuilder();

Document xmlDoc = builder.parse(inputFile);

XPathFactory xPathfactory = XPathFactory.newInstance();

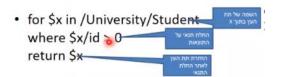
XPath xpath = xPathfactory.newXPath();

XPathExpression expr = xpath.compile("University/Student[2]/Address/City");

String city = (String)expr.evaluate(xmlDoc, XPathConstants.STRING);
```

.XML סוג של SQL סוג של – <u>XQuery</u>

: עובדים עם המילים השמורות for, where,let, return – עובדים עם המילים



חוקית. XML הגנה , תנאים כדי ליצור בקשת – <u>Validation</u>

ישנם שני סוגים של פרוטוקולים:

- DTD -
- XML Schema (XSD) בו נתמקד.

(XSD<u>) אלי יכול לקבל ומה נחשב לבקשת XML שלי יכול לקבל ומה נחשב לבקשת XML תקינה.</u>

בהתחלה הפרוטוקול בודק את תקינות הטיפוס שהוא מקבל באתר אינטרנט מסוים .

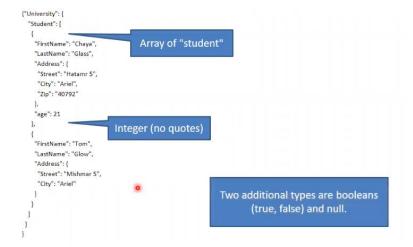
לאחר מכן הוא בודק את ההתאמה בין המיקום שהיה בבקשה לבין מה שהוא ציפה לקבל בפרוטוקול. כאשר יש שגיאות בדרך כלל נתקן את הXML שיתאים לSDD.

#### :4 שיעור

: לדוגמא

תקן להעברת נתונים בין שרת לשרת – קריא כמו XML אך <u>i java script object natation**– JSON**</u> קצת יותר פשוט ,תחליף יותר מתקדם מXML.

בנוי מ } בשונה מXML שבנוי מ >.



בצורה דומה לעבודה של XML כך גם ב ISON יש ספריות ייעודית, לולאות, ומתודות - בצורה דומה לעבודה של המגיעות מספריות.

: לדוגמא

```
String jsonTxt = new String(Files.readAllBytes(Paths.get("students.json")));
JSONObject json = new JSONObject(jsonTxt);
JSONArray jsonStudentArray = json.getJSONObject("University").getJSONArray("Student"); for (int studentIdx = 0; studentIdx < jsonStudentArray.length(); studentIdx++){
  JSONObject currentStudent = jsonStudentArray.getJSONObject(studentldx);
  Student student = new Student();
  studentList.add(student);
   JSONArray studentInner = currentStudent.names(); //array of keys only!
  for (int stinnerldx = 0; stinnerldx < studentinner.length(); stinnerldx++){</pre>
      String currentKey = studentInner.getString(stInnerldx);
     switch (currentKey){
   case "FirstName": student.firstName = currentStudent.getString(currentKey); break;
   case "LastName": student.lastName = currentStudent.getString(currentKey); break;
         case "id": student.id = currentStudent.getInt(currentKey); break;
         case "age": student.age = currentStudent.getInt(currentKey); break;
         case "Address":
            Address address = new Address(); student.address = address;
           JSONObject addressObject = currentStudent.getJSONObject(currentKey);
if (addressObject.has("Street"))
address.street = addressObject.getString("Street");
if (addressObject.has("City"))
address.city = addressObject.getString("City");
if (addressObject.has("Zin"))
            if (addressObject.has("Zip"))
              address.zip = addressObject.getString("Zip");
```

.לא כ"כ בשימוש – JSON Schema

. שניהם ניתנים לקריאה, היררכיים - JSON Vs.XML

הייתרון בJSOM שהוא יותר קצר ויש בו מערכים, והיתרון הגדול שלו שהוא יכול להיות מפורסם JAVA SCRIPT באמצעות JS כלומר JAVA SCRIPT ינתח אותו ביותר קלות כי הוא נועד בשבילו.

#### : NoSQL

לא רק SQL , מתייחס למסדי נתונים שלא מיוצגים בטבלה (למשל גרף) ,יותר גמיש – אפשר להוסיף , sql לא רק למור. לו נתונים ועמודות ביותר גמישות וקלות, מהיר ובעל יכולת להתרחב.

הוא תומך ב big data - אוסף מידע עצום שאני יכול לאחסן, לשלוף ולהסיק מסקנות ביעילות.

יכולת התשאול פה מוגבלות כאן קצת , והוא לא יכול להבטיח את התכונות(ACID ) שהSQL עמד בהם, אבל הוא כן תומך BASE .

- BASE

- Basically Available: data is mostly available.
- soft **S**tate: state may change even with no updates (since older updates are still propagating).
- Eventual consistency: if we let the data propagate enough time, it will become consistent.

## ישנם כמה סוגים של NoSQL :

- .Key-Value -
- Wide column בסיסי נתונים שמבוססים על עמודות מאפשר לנו יכולת לאחסן בצורה SQL. גמישה ואין צורך להחזיק עמודות ריקות כמו
  - שמירת נתונים ע"י קבצים כגון Document שמירת נתונים ע"י
  - שמירת נתונים ע"י user כלומר גרף שמייצג את מה שה Graph -
    - Search מסדי נתונים שתומכים במנועי חיפוש.

## : ניתן לקיים רק 2 מתוך 6 התכונות הבאות - CAP theorem

- . עקביות, ביצוע כל הפעולות ברצף Consistency
- זמינות , כל בקשה מקבלת תשובה. Availability
- Partition tolerance המערכת ממשיכה לפעול גם שכמה הודעות מתעכבות בצמתים.



# <u>:NoSQL</u>

. אחסון מהיר ,קל לשימוש, גמיש -Key Value Store לכל פריט יש -Key Value Store

כל התשאול מתבצע באמצעות הkey (מהיר יותר).

. set, get, del – פקודות בסיסיות

-INCR – להוסיף, ו INCRBY - כמה לקדם את הערך הנמצא במפתח.

פקודות על רשימה (RPUSH - ( LIST) - RPUSH - דחיפה מימין (מהסוף) ,בהתאמה RPUSH – ( LIST) – תציג לי את כל הרשימה.

פקודות על טבלאות גיבוב (Hashes),נועד בשביל להכיל הרבה מידע במפתח אחד – HSET - הכנסה פקודות על טבלאות גיבוב (Hashes), נועד בשביל להכיל הרבה מידע במפתח אחד – HGETALL - הכנסה של כמה פריטים , HGETALL – להחזיר את הכל.

הפקודה KEYS – פקודה שפועלת על מפתחות עם תנאי.

עבודה עם קבוצות – ברשימה מותר כפילות, כלומר מותר לאברים לחזור על עצמם, בקבוצה הוא יתווסף רק פעם אחת לא משנה כמה פעמים נבצע את פקודת ההוספה.

.הערך יופג, database עוד זמן מוגבל שאקציב הערך יימחק מה – EXPIRE

- ctime to live -TTL - כמה זמן נשאר לערך לחיות.

- גמישות בעמודות, אין חובה שלכולם יהיה את אותה המבנה. - Wide – Column store

יש לי יכולת להוסיף עוד מאפיינים פר רשומה ובצורה פרטית ולא כללית.

הדאטה בייס Cassandra - יש לו שפת שאילתות שקוראים לה CQL אין שם Cossandra הדאטה בייס אין שם אילתה. אפשרות לעשות שאילתה בתוך שאילתה.

RMDB – הדגש הוא המהירות ולא היעילות, כלומר השאילתות מגדירות את הטבלאות.

: מודל הנתונים מורכב מהדברים – Data Model

Cluster – אשכול ,מסד נתונים מבוזר שיושב על כמה שרתים שעליהם המדע ,כיוון – מסד נתונים מבוזר שיושב על כמה שרתים איז איך נוכל לדעת מאיזה שרת נצטרך למשוך מידע ,בשביל זה database יושב כל כמה שרתים אזי איך נוכל לדעת מאיזה שרת נצטרך למשוך מידע ,בשביל זה שהת פונקציית hashing שמקבלת key (מספר) ויודעת למפות את המספר לשרת בו הוא נמצא ע"י התחום.

Keyspace – מרחב המפתחות שלי ,הנושא עצמו , לדוגמא אוניברסיטה וכו',הוא מאגד מתחתיו כמה מרלאות

- משפחה של עמודות, הטבלאות עצמם - Column family



- לכל מפתח יש עמודות – Keys and column

# : פקודות

: לדוגמא, database יצירת – CREATE KEYSPACE

```
Replication refers to how the data is replicated across different nodes

CREATE KEYSPACE university WITH

REPLICATION = {'class':'SimpleStrategy', 'replication_factor':2};
```

USE - להשתמש במה שיצרתי לעיל.

FIRST TABLE students (id INT PRIMARY KEY, firstName VARCHAR, lastName VARCHAR, age INT):

: יצירת טבלאות לדוגמא – CREATE TABLE

INT);
Like SQL. But there is no need to specify the size for VARCHAR.

הערכים שהכנסנו יהיו העמודות.

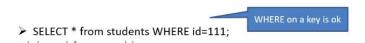
Exactly like SQL...

: הכנסת ערכים /TINSERT INTO

➤ INSERT INTO students (id, firstName, lastName, age) VALUES (111, 'Chaya', 'Glass', 21);

Must use single quotes!

לא חייבים להכניס ערכים לכל העמודות הקיימות, למה שלא נכניס הוא יקבל אוטומטית את הערך NULL.



: שליפה לפי מפתח – WHERE

אם ננסה לשלוף ללא מפתח נקבל שגיאה (המפתח צריך להיות ספציפי).

לata center ישנו -Cassandra storage method שבו מאוחסנים השרתים שאיתם עובד הdata center, כאשר אנו כותבים נתונים במקביל, השרת שעליו אנו עובדים מעתיק את הנתונים לעוד שלושה שרתים.

זה נועד לצורך גיבוי או מקרה בו אחד השרתים לא זמין בזמן שפונקציית hashing מחפשת אותו ע"י המיפוי.

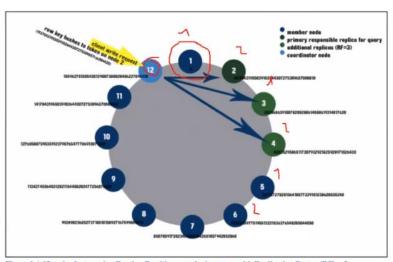
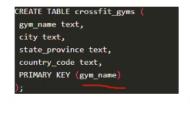


Figure 1 A 12 node cluster using RandomPartitioner and a keyxpace with Replication Factor (RF) = 3, demonstrating a client making a write request at a coordinator node and showing the replicas (2, 3, 4) for the query's row key

ה partition key אומר לנו באיזה מחשב אני ממופה, באיזה מחשב אני מאוחסן, בנוסף יש תת partition key אומר לנו באיזה מחשב, לדוגמא : מפתח שנקרא



```
create TABLE crossfit_gyms_by_location (
country_code text,
state_province text,
city text,
gym_name text,
PRIMARY KEY (country_code, state_province, city, gym_name)
);

partitioning key clustering keys

retrieving the node and the partition partition
```

כאשר ה gym\_name הוא ה partition key ואילו מצד ימין אנו מוספים מאפיינים שנועדו לסדר את clustering key. הנתונים בתוך המחשב הפנימי והם הym\_name



עד הפסיק הראשון זה יהיה ה partition key והוא יכול להיות מורכב מכמה דברים.

בכל שאילתה שאנו כותבים ה partition key חייב להיות מסופק.

### - Cassandra Vs. RDBMS

ישנם מספר הבדלים בין Cassandra לבין

ב-cassandra אין מקום אחד שבו שמחזיק את כל המידע – אם משהו יפול אז לא כל ה cassandra יתרסק.

הזמינות בcassandra גבוהה יותר.

ב data model הונאמי. cassandra

ב cassandra אני תמיד יכול להגדיל את השרתים והאחסון כך שהוא יכול להחזיק

Property	Cassandra	RDBMS
Core Architecture	Masterless (no single point of failure)	Master-slave (single points of failure)
High Availability	Always-on continuous availability	General replication with master- slave
Data Model	Dynamic; structured and unstructured data	Legacy RDBMS; Structured data
Scalability Model	Big data/Linear scale performance	Oracle RAC or Exadata
Multi-Data Center Support	Multi-directional, multi-cloud availability	Nothing specific

```
. קצת דומה ל key and value רק הkey – קצת דומה ל - Document store
                                                        כאשר בתוך הvalue יכול להיות עוד מסמך שלם.
     value כאשר כאן השאילתות יודעות לתשאל את הערך את JSON המסמכים נכתבים בפורמט של
                                                                                       ולא רק את הkey.
                         _ MongoDB מלשון המילה עצום – יודע להתמודד עם נפחים גדולים של מידע.
                                                                                               : הפקודות
                                        ➤ use University
                                                                     : יצירת ה database יצירת –Use
                                                              .database מחיקת – Db.dropDatabase ()
                       : ישות שמקבילה לטבלאות, לדוגמא ,ניצור טבלה שנקראת סטודנט – Collection
   db.createCollection("students", { capped : true, size : 6142800,
      max: 10000, autoIndexID: true })
                                                                         Docs – מקביל לשורות בטבלה.
           – JSON שקוראים לו סטודנט ע"י הפקודה insert הכנסת רשומה לתוך collection שקוראים לו
      db.students.insert({"FirstName": "Chaya",
         "LastName": "Glass",
         "id": "111",
         "age": "21",
         "Address": {
          "Street": "Hatamr 5",
          "City": "Ariel",
          "Zip": "40792"}
       })
                                                                                              שאילתות:
➤ db.students.find()
                                                                            : יחזיר הכל ,לדוגמא – Find
"Zip": "40792" } [
".lid": Objected("S89afa9244a5653a862d6693"), "FirstName": "Tom", "LastName": "Glow", "Address": ("Street": "Michmar 5", "City": "Ariel" } ]
("_lid": Objected("S89afa9244a5653a862d6694"), "FirstName": "Tal", "LastName": "Negev", "Address": ("Street": "Yarkon 26", "City": "terusalem" } ]
                                                               יפה. JSOM – מסדר את – Find().pretty()
db.students.find().pretty()
                                            החזרה על בסיס תנאי - יחזיר את כל הסטודנטים בשם טל.
db.students.find({"FirstName": "Tal"})
{ " id" : ObjectId("589afa9244a5653a862dd694"), "FirstName" : "Tal", "LastName"
: "Negev", "Address" : { "Street" : "Yarkon 26", "City" : "Jerusalem" } }
                                       : (and) החזרת כל המסמכים שעונים על התנאי הבא – And , Or
   db.students.find({$and: [{"FirstName":
      "Tal"},{"LastName":"Negev"}]})
                                                                     : or החזרת כל המסמכים עם תנאי
    ➤ db.students.find({"FirstName":"Tom", $or:
       [{"LastName":"Negev"},{"LastName":"Glow"}]})
```

Projection – הטל ,כאשר אני רוצה לקבל איזה מימד מהנתונים שלי, בחירת מימד מסויים של נתונים.

#### : לדוגמא

בשאילתה זו אנו מבקשים שתחזיר לי את כל המסמכים שבהם השם הפרטי הוא טים אבל בנוסף תחזיר לי מתוך ה JSON רק את השדה הזה ולא את כל המסמך.

```
b db.students.find({"FirstName":"Tim"},{"FirstName":true})
{ "_id" : ObjectId("589afa9244a5653a862dd693"),
"FirstName" : "Tim" }
```

-Update עדכון , לדוגמא , נעדכן כל מסמך ISON בו השם הפרטי טום נעדכן לטים (וכיוון שאנו -Update מעדכנים את המסמך אנחנו צריכים לציין גם את שאר השדות אחרת המסמך יתעדכן בלעדיהם):

```
> db.students.update({"FirstName":"Tom"}, {"FirstName":

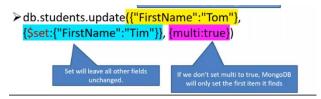
"Tim", "LastName": "Glow", "Address" { "Street": "Mishmar

5", "City": "Ariel" }})

MongoDB will search for a FirstName="Tom", and change the whole document to be:

"HissName": "Mishmar 5", "City": "Ariel" ]]
```

בדוגמא זו נשתמש ב set ונעדכן רק שדה ספציפי בתוך המסמך (ולא צריך לציין את שאר השדות):



אזי הוא יעדכן אר במסמך הראשון שהוא ימצא. true כ multi אם לא נשים את

שרתים ננסה לחלק את הבעיה לבעיות קטנות – Map- Reduce Paradigm ולאחר מכן לעבד הכל לתוצאה כללית.

לדוגמא, אם נרצה לספור את כמות האנשים במדינה יהיה יעיל יותר שכל עיר תספור את כמות התושבים שלה ולאחר מכן נחבר הכל.

בעל כמה מאפיינים:

- מפצל את המידע ומחלק אותו לכמה תהליכים. Mapper

העבודה. – Shuffle and sort/Grouping – סידור המידע לפני ביצוע תחילת

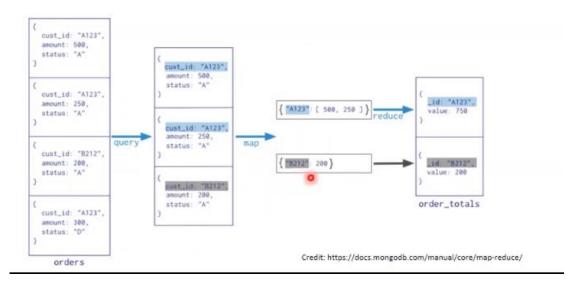
- CREduce כל עובד מבצע את העבודה במקביל.

כלומר תהליך העבודה יתבצע כאשר המערכת קודם כל תמפה את הנתונים בצורה ממוינת ע"י תנאי מסוים ולאחר מכן תחלק בצורה מקבילית כל את ה"מפה" לעובדים.

אנו רוצים לקבל את הסכום ששולם עבור כל לקוח שנמצא בסטטוס 'A'.

.mapReduce מייצג את שם המסמך שלי ועליו אני מפעיל order מייצג את שם

.map שלי יעבוד רק על מי שהסטטוס שלו A, - אני מצמצם את האפשריות ומכין את הquery



כעת ב reduce נחלק את זה לעובדים שפשוט יסכמו את כל ה values ולאחר מכן נחזיר את corder\_totals.