

נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

	מצגות
1	4-NormalizationFile
3	5-XmlAndJsonFile
6	6-NoSQLFile
20	7-JavaStreamsFile
21	8-Python BasicsFile
23	D
26	10-NaiveBayesFile

עבדנו קשה √, מי שנעזר בסיכום מוזמן לתת endorse ב-https://www.linkedin.com/in/tzvi-mints-0ba18a180/ https://www.linkedin.com/in/eilon-tsadok-bb4691133/ בהצלחה.





?מהו נרמול טבאלות ולמה זה טוב

הרנמול הוא תהליך שיפור יעילות בסיס הנתונים שלנו.

חוקי הנרמון הם ארבעת חוקים הגיוניים ולוגיים שמאפשרים לנו לתכנן את בסיס הנתונים שלנו בצורה הגיונית, למנוע בעיתות בעתיד, לצמצם את שטח הדיסק שבסיס הנתונים תופס ולהביא את בסיס הנתונים למצב שיהיה קל לעבוד איתו בעזרת SQL

מושגים:

מושגים:			
Attribute	תכונה, מקביל לעמודה בטבלה		
Dependencies	נאמר על תכונה B שהיא תלויה בתכונה אחרת		
	אם קיימת פונקצייה (יחס תלות) כך ש:		
	$A \Rightarrow B$		
	אפשר להסתכל על זה כאם אנחנו יודעים את		
	? B האם אנחנו יודעים את A		
	B=Student Name ,A=Student ID :דוגמא		
	$A\Rightarrow B$ אזי בהכרח B \subseteq A		
Candidate keys	<u>מפתח</u>		
	אוסף <u>מינמלי</u> של שדות אשר גורר את <u>כל</u>		
	השורה, מינמלי באופן שבו אם נסיר שדה אחד		
	מהקבוצה, כבר לא נוכל לגרור את כל השדות.		
	דוגמא: עבור מסד נתונים אשר מכיל שמות,		
	-גיל וכו' אזי {Student ID} היא ה		
	Candidate key		



קורס מסדי נתונים – סמסטר ב' 2019 מדעי המחשב נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

	כל טבלה יכולה להכיל יותר ממפתח בודד	
Prime / Non-Prime	Candidate keys חלק ממפתח – Prime	
	Non-Prime – לא חלק ממפתח	
Super-Key	כל קבוצה של שדות אשר גוררים את כל	
	השורה, לדוגמא כל צירוף של מפתחות ביחד	
	עם עוד שדה, ניתן להתייחס להגדרה זאת	
	כמפתח, רק שאין דרישה למינמאלי.	

חוקי נרמול

חוקי נרמול			
כל רכיב בה הוא אטומי	טבלה מנורנלת ברמה הראשונה אם ורק אם כל	1NF	להוסיף שורות
	י רכיב בה הוא אוטומטי		
$X\Rightarrow Y$ אם Y לא Prime אם Y אז אסור ש X יהיה תת קבוצה <u>חלקית</u> של מפתח	מכיל את 1NF וכל שדה שהוא לא Prime, לא צריך להיות תלוי בקבוצה <u>חלקית</u> של Candidate keys	2NF	לפצל טבלאות נקח את הקשר שיצר את הבעיה, נכניס לטבלה חדשה ובטלה המקורית נמחק את החריתית
$X\Rightarrow Y$ Prime אם Y אם Y אז X אז X חייב להיות Super-Key	מכיל את 2NF וכל שדה לא יכול להיות תלוי במשהו שהוא לא Super-Key	3NF	לפצל טבלאות
$X\Rightarrow Y$ עבור כל גרירה, X הוא Super-Key	מכיל את 3NF וכל שדה חייב להיות להגרר ע"י Super-Key <u>בלבד</u>	BCNF (3.5 NF)	לפצל טבלאות
אם מתוך חלק מהשורות ניתן להסיק חלק אחר של השורות	A B C	4NF	להשלים
	111 CS Baseball 111 Biology Baseball 222 Biology Basketball 222 Biology Soccer 333 CS Basketball		

<u>:הערה</u>

- - אז היא גם Candidate key אם יש רק אם יש רק Candidate key יחיד והטבלה היא
 - Non-Prime אם תכונה מופיעה רק בצד ימין של הרלצייה אז היא בוודאות
 - Prime אם תכונה מופיעה רק בצד שמאל של הרלצייה אז היא בוודאות

שלב ראשון בפתרון בעיות זה לרשום את כל הקשרים שקיימים בטבלה.

קורס מסדי נתונים – סמסטר ב' 2019 מדעי המחשב נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

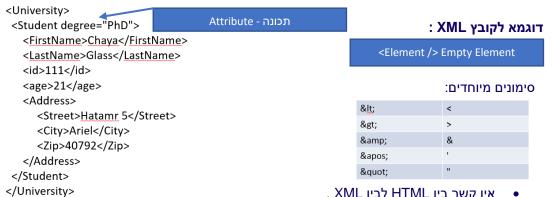




אונות בין מערכות שונות XML הוא תקן לייצוג נתונים במחשבים. שימוש ב־XML מקל על החלפת נתונים בין מערכות שונות שפועלות על גבי תשתיות שונות. תקן ה-XML לא מגדיר איזה מידע יוצג אלא מגדיר כיצד לייצג מידע באופן כללי. תקן XML שייך למשפחת שפות הסימון.

מסמך XML נקרא Well-formed אם מתקיימים התנאים הבאים:

- 1. עבור כל תגית פתיחה יש תגית סגירה
 - 2. יש רק תגית ראשית אחת (Root)
- 3. אין שני אלמנטים עם אותו ערך של תכונה
 - 4. סדר סגירת התגיות חשוב
- .5 אין אלמנט עם יותר מתכונה אחת עם אותו שם.



. XML לבין HTML אין קשר בין

: XML מאפשר לנו לבצע שאילתות על מסמך Xpath

http://www.xpathtester.com/xpath :אתר

/University/*

מחזיר את כלל הסטודנטים

/University/Student[1]/@degree

Attribute degree: PhD

/University/Student[./age = 21]/@degree

Attribute degree: PhD

University/Student[.//City = 'Ariel']/

Node Student : Glass 111

Ariel

/University/Student[(age = 21) | (FirstName = "Chaya")]/@degree

Attribute degree: PhD

<?xml version="1.0"?> <University> <Student degree="PhD"> <FirstName>Chaya</FirstName> <LastName>Glass</LastName> <id>111</id> <age>21</age> <Address> <Street>Hatamr 5</Street> <City>Ariel</City> <Zip>40792</Zip> </Address> </Student> <Student> <FirstName>Tal</FirstName> <LastName>Negev</LastName> <id>222</id> <Address> <Street>Rotem 53</Street> <City>Jerusalem</City> <Zip>54287</Zip> </Address> </Student>

</University>

.0-מתחיל את האינדקסים שלו מ-1 ולא מ-Xpath <u>הערה:</u>



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

. ניתו בעזרת xPath לבצע תנאים כמו

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-</pre>
                                                             :קלט
doc("books.xml")/bookstore/book/title
                                                             פלט:
                                                                   <bookstore>
<title lang="en">Everyday Italian</title>
<title lang="en">Harry Potter</title>
<title lang="en">XQuery Kick Start</title>
                                                                   <book category="COOKING">
                                                                      <title lang="en">Everyday
<title lang="en">Learning XML</title>
                                                                   Italian</title>
                                                             :הלט
                                                                      <author>Giada De
doc("books.xml")/bookstore/book[price<30]</pre>
                                                                   Laurentiis</author>
                                                             פלט:
                                                                      <year>2005</year>
<book category="CHILDREN">
                                                                      <price>30.00</price>
  <title lang="en">Harry Potter</title>
                                                                   </book>
  <author>J K. Rowling</author>
  <year>2005</year>
                                                                   <book category="CHILDREN">
  <price>29.99</price>
                                                                      <title lang="en">Harry
</book>
                                                                   Potter</title>
 FLWOR (pronounced "flower") is an acronym for "For, Let, Where, Order by, Return".
                                                                      <author>J K. Rowling</author>
                                                                      <vear>2005
   • For - selects a sequence of nodes
                                                                      <price>29.99</price>
   • Let - binds a sequence to a variable
   • Where - filters the nodes
                                                                   </book>
   • Order by - sorts the nodes
   • Return - what to return (gets evaluated once for every node)
                                                                   <book category="WEB">
                                                                      <title lang="en">XQuery Kick
Let $x := avg(/Bookstore/Book/price)
                                                                   Start</title>
Order by xs:int(x/2);
                                                                      <author>James McGovern</author>
                                                             :קלט
                                                                      <author>Per Bothner</author>
for $x in doc("books.xml")/bookstore/book
                                                                      <author>Kurt Cagle</author>
where $x/price>30
                                                                      <author>James Linn</author>
order by $x/title
                                                                      <author>Vaidyanathan
return $x/title
                                                                   Nagarajan</author>
                                                             פלט:
                                                                      <year>2003</year>
<title lang="en">Learning XML</title>
                                                                      <price>49.99</price>
<title lang="en">XQuery Kick Start</title>
                                                                   </book>
                                                             :קלט
                                                                   <book category="WEB">
for $x in /University/Student
                                                                      <title lang="en">Learning
 let $avg age := avg(/University/Student/age)
                                                                   XML</title>
 where $x/age < $avg age + 1
                                                                      <author>Erik T. Ray</author>
  return $x/id
                                                                      <year>2003</year>
                                                                      <price>39.95</price>
                                                             פלט:
                                                                   </book>
<id>111</id>
                                                                   </bookstore>
```

וידוא תקינות של מסמך XML:

:XSD

הוא תקן המשמש להגדרת סכמה (מבנה) של מסמכים הכתובים בשפת XSD .XML הוא תקן של ארגון W3C שפותח במקור על ידי חברת מיקרוסופט.



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

:דוגמא

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
 <xs:schema xmlns:xs="http://www.w3.org/2001/XMLSchema">
                                                               This is where we get all the types
  <xs:element name="University">
                                                                from. Note the "xs" namespace
    <xs:complexType>
                                                                      prefix in all elements
     <xs:sequence>
       <xs:element name="Student" minOccurs="0" maxOccurs="unbounded">
        <xs:complexType>
                                                                   If we don't state either
          <xs:sequence>
           <xs:element name="FirstName" type="xs:string" />
                                                                  minOccurs or maxOccurs,
           <xs:element name="LastName" type="xs:string" />
                                                                        the default is
           <xs:element name="age" type="xs:int" />
           <xs:element name="Address">
                                                              "Address" is a complex type
             <xs:complexType>
                                                               inside the "student" type
              <xs:sequence>
                <xs:element name="Street" type="xs:string" /
                <xs:element name="City" type="xs:string" />
              </xs:sequence>
                                                                XSD supports many types
             </xs:complexType>
           </xs:element>
          </xs:sequence>
        <xs:attribute name="degree" type="xs:string"/>
        </xs:complexType>
                                  This allows the students to have a degree attribute (optional).
       </xs:element>
                                    We could force the students to have a degree attribute by:
     </xs:sequence>
                                          <xs:attribute name="degree" use="required"/>
    </xs:complexType>
                                                   And have a default attribute by:
  </xs:element>
                                           <xs:attribute name="degree" default="BSc"/>
 </xs:schema>
<?xml version="1.0"?>
<University>
<Student degree="PhD">
  <FirstName>Chaya</FirstName>
  <LastName>Glass</LastName>
  <Address>
     <Street>Hatamr 5</Street>
     <City>Ariel</City>
                                Not valid.
     <Zip>40792</Zip>
                                1. Invalid content was found starting with element 'Address'. One of
  </Address>
                                '{age}' is expected.
  <age>21</age>
                                2. Invalid content was found starting with element 'Zip'. No child
</Student>
<Student>
                                element is expected at this point.
  <FirstName>Tom</FirstName>
                                3. Invalid content was found starting with element 'Address'. One of
  <LastName>Glow</LastName>
                                '{age}' is expected.
  <Address>
     <Street>Mishmar 5</Street>
     <City>Ariel</City>
  </Address>
</Student>
</University>
```

על מנת לתקן:

נוסיף בסוף השורה של ה-age את minOccurs=0 ונוסיף שורה של בסוף השורה של ה-ge את מת <xs:all> נשנה ל <xs:sequence> לתקן את הסדר</u> במקום

```
<xs:simpleType name="NonEmptyString">
     <xs:restriction base="xs:string">
          <xs:minLength value="1"/>
          <xs:pattern value=".*[^\s].*" />
     </xs:restriction>
</xs:simpleType>
```

Using it:

<xs:element_name="lastName" type="NonEmptyString" />

על מנת לאפשר String לא ריק:



קורס מסדי נתונים – סמסטר ב' 2019 מדעי המחשב נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

:Json

```
Object Starts
"Title": "The Cuckoo's Calling"
"Author": "Robert Galbraith",
"Genre": "classic crime novel"
"Detail": {
                                                         Object Starts
    "Publisher": "Little Brown"
                                            -Value string
                                                         Value number
    "Publication_Year": 2013,
    "ISBN-13": 9781408704004,
    "Language": "English",
    "Pages": 494
                                               Object ends
"Price": [ 🔫
                                                      - Array starts
                                                   Object Starts
         "type": "Hardcover",
         "price": 16.65,
                                                    Object ends

    Object Starts

         "type": "Kindle Edition",
         "price": 7.03,

    Object ends

                                             Array ends
                                                            Object ends
```

JSON is Like XML Because

- Both JSON and XML are "self describing" (human readable)
- Both JSON and XML are hierarchical (values within values)
- Both JSON and XML can be parsed and used by lots of programming languages
- Both JSON and XML can be fetched with an XMLHttpRequest

JSON is Unlike XML Because

- JSON doesn't use end tag
- JSON is shorter
- JSON is quicker to read and write
- JSON can use arrays

The biggest difference is:

XML has to be parsed with an XML parser. JSON can be parsed by a standard JavaScript function.

Why JSON is Better Than XML

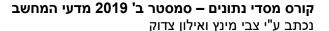
XML is much more difficult to parse than JSON. JSON is parsed into a ready-to-use JavaScript object.



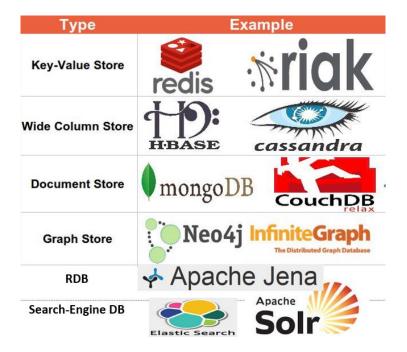
NoSQL הוא קטגוריה חדשה יחסית של בסיסי נתונים, אשר נותנים פתרון אחסון וגישה למידע שאינו ממודל במבנה טבלאי יחסי אשר נפוץ בבסיסי נתונים יחסיים.

מבנה המידע שונה ממערכות בסיסי נתונים יחסיים, ולכן ישנן פעולות שמהירות יותר ב-NoSQL וישנן פעולות שמהירות יותר בבסיס נתונים יחסי. בסיסי נתונים מסוג NoSQL הופכים נפוצים יותר במערכות Big Data וכן במערכות זמן אמת.

מערכות אלו נקראות לעיתים "Not Only SQL", כדי להדגיש שלחלקן תמיכה בשפת השאילתות SQL.







Big Data - הוא מונח המתייחס למאגר מידע הכולל נתונים מבוזרים, שאינם מאורגנים לפי שיטה כלשהי, שמגיעים ממקורות רבים, בכמויות גדולות, בפורמטים מגוונים, ובאיכויות שונות.

יתרונות של NoSql על מסד נתונים רלציונאלי:

- 1. מותאם להתעסקות עם Big Data
- 2. גמיש, ללא הסתמכות על תבנית מסויימת.
 - 3. מבנה יכול להשתנות עם הזמן.
 - 4. יותר זול לתחזוק.

: MySQL תזכורת

במודל זה בסיס הנתונים בנוי מטבלאות, כאשר כל טבלה מכילה מידע על ישות מסוימת (לדוגמה, לקוחות במערכת בנקאית).

בסיסי נתונים נפוצים בשימוש:

MySQL, SQLite, PostgreSQL :קוד פתוח

• בתשלום: SQL Server & Oracle

ACID

המונח ACID הוא ראשי תיבות של Isolation ,Consistency ,Atomicity. ו-Durability. תרגום המונח ACID הוא ראשי תיבות של Bolation ,Consistency ,Atomicity. המונחים לעברית הוא אַטוֹמִיוּת, עָקְבִיּוּת, בִּידוּד וּעֲמִידוּת. תכונות אלה הן אבן הפינה של מסדי נתונים ומערכות לניהול תנועות, ובלעדיהן לא ניתן להבטיח את שלמות הנתונים במערכות אלה. בפועל, תכונות ה-ACID נאכפות במידה רופפת יותר כדי לשפר את ביצועי המערכת.

Atomicity •

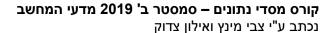
כל פעולה מתבצעת במלואה או לא מתבצעת בכלל

Consistency •

. הבסיס נתונים תמיד נשאר עקבי, אם פעולה לא חוקית (השמה של מחרוזת במקום מספר, השמה של מספר שלא זהה לחוק שהוגדר עבור עמודה) מתבצעת, אז בסיס נתונים לא מאפשר ביצוע של אותה הפעולה.

Isolation

בסיס הנתונים מאפשר לבצע פעולות רבות במקביל, כל עוד התוצאה זהה לביצוע הפעולות באופן טורי.





Durability

פעולה שמתבצעת תמיד נשארת במסד נתונים, אפילו אם היה תקלה באמצע, אם זה הפסקת חשמל וכו'. פעולות לא הולכות לאיבוד.

Seek Well או SQL

שפה לביצוע פעולות של בסיס נתונים , פקודות מבוססות על Relational Algebra. שפה שהינה <u>Insenstive language</u>, כלומר ניתן להשתמש גם באותיות גדולות וגם באותיות קטנות.

תו מחיר

- 1. בד"כ לא יכול לספק את כל ACID
- 2. אין סטנדארט, כל אחד יכול לממש אחרת.
 - 3. פחות טוב עבור מידע רלציואני.

CAP Theorem:

Consistency .1

כל פעם שאנחנו מצביעים איזשהי קריאה אנחנו תמיד מקבלים את המידע הכי עדכני או שנקבל שגיאה

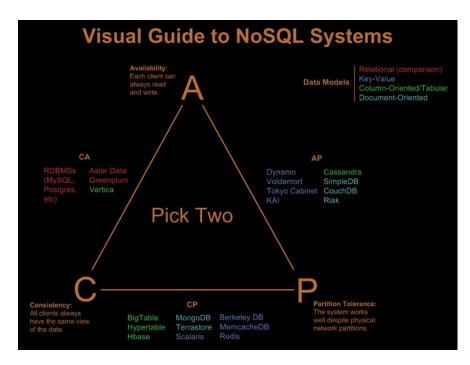
Availability .2

כל פעם שאנחנו מצביעים קריאה אנחנו נקבל איזשהי תשובה, בין אם היא מעדוכנת ובין אם לא

Partition tolerance .3

המערכת יכולה להתנהל גם על כמה מחשבים שונים, כשיש רשת בינהם שהיא לא מאבוטחת ולא מובטח לנו עליה שום דבר. יכול להיות שיש הודעות שיגיעו באיחור וכו', שהמערכת תעבוד כשהיא מבוזרת.

שפות של NoSQL יכולות לקיים רק 2 מהדברים בו זמנית.



ב-NoSQL נקבל



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

Basically Avaliable .1

.המידע בד"כ זמין

Soft State .1

המצב יכול להשתנות גם ללא עדכונים בגלל עדכונים ישנים.

Eventual consistency .1

אם ניתן מספיק זמן, בסוף המידע יהיה עקבי.

Relational Database	NoSql Database
Supports powerful query language.	Supports very simple query language.
It has a fixed schema.	No fixed schema.
Follows ACID (Atomicity, Consistency, Isolation, and Durability).	It is only "eventually consistent".

Redis מבוסס על שליפת הנתונים על בסיס "<u>מפתחות</u>" המאפשר שליפת נתונים באופן מהיר ביותר מתוך מאגרי מידע ענקיים (Big data). תומך במידע **זמני**. מאפשר לשלוף **רק** לפי המפתח, בלי אפשרות לשאול על הערך.



SET, GET, DEL

SET hello "world" OK ➤ GET hello

"world" ➤ GET "world"

SET name1 Yossi

➤ GET name1 "Yossi"

> SET user:1001 "<user><first_name>Joel</first_name> <last_name>Cohen</last_name></user>'

➤ GET user:1001

"<user><first_name>Joel</first_name><last_name>Cohen</last_name> </user>'

> DEL user:1001

בתוך Hashmap הגדול אפשר לעשות עוד Hashmap אבל לא עוד רמה. אין אפשרות לעשות עוד Hashmap



HSET user:302 first name "Tamar"

➤ HSET user:302 last name "Cohen"

➤ HGET user:302 first name

HMSET user:302 degree 3 gender "female"

➤ HGET user:302 degree

"3"

➤ HGETALL user:302

1) "first_name" 2) "Tamar" 3) "last_name" 4) "Cohen" 5) "degree" 6) "3"



INCR and INCRBY

➤ SET bottles 5 INCR x is equivalent to x++ ➤ INCR bottles (in JAVA), and is guaranteed to be atomic (integer) 6 ➤ INCRBY bottles -3

(integer) 3

➤ INCR name1

(error) ERR value is not an integer or out of range

הערך (Value) יכול להיות קצת יותר מורכב, הוא יכול להיות בעצמו **רשימה** או HashMap



redis Lists (RPUSH, LPUSH, LRANGE)



הספירה מתחילה מ0.



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק



Sets and Sorted Sets

Redis also supports sets:

- SADD x y (add item y to set x)
- SREM x y (remove item y from set x)
- SISMEMBER x y (is y a member of x)
- SUNIOUN x q (returns the union of sets x and q)

And Sorted sets:

- ZADD x val y (add item y with score val to sorted set x)
- ZRANGE x y z (return z items from x, starting at y)



EXPIRE

- · The EXPIRE commands sets a time in seconds to which a value will expire.
- EXPIRE user:302 100
- >TTL user:302

(integer) 92



Get KEYS with pattern

- SET user:1000 "Adam"
- SET user:1001 "Tammy"
- SET user:1002 "EVE"
- SET user:1010 "APPLE"
- RPUSH user:1003:items "chair"
- KEYS user:100?
 - 1) "user:1000" 2) "user:1001" 3) "user:1002"
- KEYS user:*
 - 1) "user:1000"
 - 2) "user:1010" 3) "user:1003:items" 4) "user:1001" 5) "user:1002"

Cassandra



מערכת קסנדרה היא מערכת NoSQL. היא מספקת ממשק פשוט יותר של חיפוש ערך לפי מפתח. מאפשר שליפה מהירה של המידע, <u>מאורגן כמו מערכת קבצים,</u> מאפשר שאילתות כמו מסד נתונים

כל רשומה (שורה) עומדת בפני עצמה. (לכל שורה יש את העמודות שלה)

ליצור בסיס נתונים:

יותר 2 כפליות שנשמרות באותה מרכז מידע.

CREATE KEYSPACE university WITH REPLICATION = {'class': 'SimpleStrategy'. 'replication_factor':2};

אז זה היה נפרס על פני כמה NetworkTopolgyStrategy היינו רושמים SimpleStrategy אם במקום מרכזי מידע.

ליצור טבלה:

CREATE TABLE students (id INT PRIMARY KEY, firstName VARCHAR, lastName VARCHAR, age INT);

:תנאי

ה-id חייב להיות id-

SELECT * from students WHERE id=111;

הכנסה:

CREATE TABLE grades (studentid INT, course TEXT, grade FLOAT, PRIMARY KEY(studentid, course)); **INSERT INTO** grades(studentId, course, grade) values(111, 'into to intro', 95);

INSERT INTO grades(studentId, course, grade) values(111, 'calculus', 78); **INSERT INTO** grades(studentId, course, grade) values(111, 'Algebra', 81);

INSERT INTO grades(studentid, course, grade) values(222, 'Algebra', 51);

INSERT INTO grades(studentId, course, grade) values(222, 'Algebra', 61);



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

שליפה:

SELECT grade from grades WHERE studentid=111 AND course > 'b';

Partion Key

- The partition key can include more than a single key.
- When data is inserted into the cluster, the first step is to apply a hash function to the partition key. The output is used to determine what node (and replicas) will get the data.
- The whole partition key must be specified (with equality sign) every query! (unless we request the whole table)
- · This is because Cassandra must know where to find the requested data.
- E.g. CREATE TABLE grades (studentid INT, course TEXT, grade FLOAT, passed BIT, PRIMARY KEY((studentId, course), grade));
- SELECT * FROM grades WHERE studentId=111 AND course=28
- SELECT * FROM grades WHERE studentId=11

Clustering Key

Table T with Primary keys:

סדר על מפחות:

x as the partition key and y, z as clustering keys

SELECT * FROM T WHERE x = 5;

SELECT * FROM T WHERE y = 5;

partion key ללא clustering key לא ניתן לגשת ל

חייב להית שווה

SELECT * FROM T WHERE x = 5 AND z = 7;

SELECT * FROM T WHERE x = 5 AND y < 3 AND z > 0;

SELECT * FROM T WHERE x = 5 AND y < 6 AND y > 0;

SELECT * FROM T WHERE x = 5 AND z = 4 AND y > 0;

SELECT * FROM T WHERE x < 10;

SELECT * FROM T WHERE x = 2 AND z < 4 AND y = 3;

SELECT * FROM T WHERE y = 2 AND z < 8;

לא לפי הסדר

y=3 השאילתות זה כמו ספריות, צריך לתת בדיוק ערך, לדוגמא

אין חשיבות לסדר במידה והשאילתה עצמה נכונה

צ חייב להיות שווה כי הוא מכיל את Y

(=) parrtion key חייב להיות

בסיס הנתונים המוביל בעולם בקטגוריית NoSQL, ובין חמשת המובילים בכל הקטגוריות. מאפשר לעשות Value מאחסן את הנתונים בא Key-Value מאפשר לעשות אחסן את הנתונים גם כן . Map Reduce – הרבה מניפולציות על המידע

יצירת מסד נתונים

use MyDB (Database Name)

מחיקת מסד נתונים

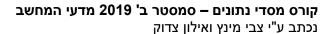
db.dropDatabase()

יצירת Collection (שורש שמכיל את כל הרשומות)

db.createCollection("movies") db.movies.drop()

db.createCollection("mycol", { capped : true, autoIndexID : true, size: 6142800, max: 10000 })



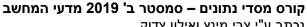




Field	Туре	Description
capped	Boolean	(Optional) If true, enables a capped collection. Capped collection is a collection fixed size collection that automatically overwrites its oldest entries when it reaches its maximum size. If you specify true, you need to specify size parameter also.
autoIndexID	Boolean	(Optional) If true, automatically create index on _id field.s Default value is false.
size	number	(Optional) Specifies a maximum size in bytes for a capped collection. If capped is true, then you need to specify this field also.
max	number	(Optional) Specifies the maximum number of documents allowed in the capped collection.

יצירת רשומה Document

```
Db.movies.insert(JSON STYLE DOCUMENT)
db.movies.insert({"movieName": "The Zookeepers Wife", "id": "111",
                  "desc": "bla blab la bla", "stage manager": "Nici Karu",
                  "genre": "drama",
                  "production": {
                    "script": "someone",
                    "music": "somebody",
                    "Photography": "din charles"}
                 })
db.movies.insert( [ "movieName": " The SpongeBob Movie", "id": "222", "desc": "bla
blab la bla", "stage manager": "Paul Tibbit", "genre": "children", "production": { "script":
"someone", "music": "somebody", "Photography": "din charles" , {"movieName": "Baby
Boss", "id": "333",
"desc": "bla blab la bla", "stage manager": "Tom makarts", "genre" "comedy",
"production": { "script": "someone", "music": "somebody", "Photography": "din charles"}
}, {"movieName": "Ben Gurion Epilogue", "id": "444", "desc": "bla blab la bla", "stage
manager":"Yariv muzar", "genre": "israeli", "production": { "script": "someone", "music":
"somebody", "Photography": "din charles"} } ]
                                                  שליפת נתונים / שליפת נתונים בצורה מסודרת
                            • במידה ויש תנאי של אי שיוון כלשהו, אז זה יהיה בתוך סוגריים {} ולפני $
                                              [ "key":"value" } מול ["key":<mark>{$</mark>lt:value }
db.movies.find()
db.mycol.find().pretty()
db.COLLECTION_NAME.find({ "stage manager" : "Paul Tibbit" })
                                               שליפה עם "או" / "וגם" – ברירת מחדל זה "וגם"
db.mycol.find( { $and: [ {key1: value1}, {key2:value2} ] } ).pretty()
db.mycol.find( { key1: value1, key2:value2} ).pretty()
db.mycol.find( { $or: [ {key1: value1}, {key2:value2} ] } ).pretty()
                                                                                       הסרה
db.COLLECTION NAME.remove(DELETION CRITTERIA)
```





נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

```
db.COLLECTION NAME.remove(DELETION CRITERIA,1)
                   db.mycol.remove()
                         > db.movies.remove({"movie name":"baby
                                                                                                                                           boss
                                                                                                                                                                                                            עדכון
                         > db.movies.update({"id":"111"},{$set:{"id":"444"}})
                                                                                                                        אם ID אם HD אם מוה ל111 אז הוא יעדכן אותו ל
                                                                                                         - Multi:true במקרה של ריבוי התאמות ישנה את כולם.
                                                                                                                                     ללא המולטי - ישנה רק אחד. ( הראשון )
                                                                                                                                                                            שליפת חלק מהנתונים
db.movies.find({},{"movie name":1})
    _id" : ObjectId("592415ed6a7dcadde62f8c2a"), "movie name" : "the zookeeper wife" }
_id" : ObjectId("592416466a7dcadde62f8c2b"), "movie name" : "the spongeBob movie"
                              db.movies.find({},{"movie name":1, _id:0})
                                "movie name" : "the zookeeper wife" }
                                 "movie name" : "the spongeBob movie"
                                                                                                                                                     הגבלה על מס' המסמכים לשליפה
                                db.movies.find({},{"movie name":1, id:0}).limit(1)
                                 "movie name" : "the zookeeper wife"
                                                                                                                                                                                      דילוג על תוצאות
                             db.movies.find({},{"movie name":1, _id:0}).limit(1).skip(1)
                             "movie name" : "the spongeBob movie" }
                                db.movies.find({},{"movie name":1,"genre":1, _id:0}).sort({"genre":1})
                                "movie name" : "the spongeBob movie", "genre" : "animation" }
"movie name" : "the zookeeper wife", "genre" : "drama" }
                               db.movies.find({},{"movie name":1,"genre":1, _id:0}).sort({"genre":-1})
"movie name" : "the zookeeper wife", "genre" : "drama" }
"movie name" : "the spongeBob movie", "genre" : "animation" }
                                                                                                                                                                        פונקציות Aggregation
                           db.movies.aggregate([{$group:{MyID:"$id",MyMin:{$min:"$time"}}])
                        db.movies.aggregate([{$group:{_id:"$movie name",min_age:{$min:"$age"}}}])
                         " id" : "The jungel book", "min age" : "10" }
                            _id" : "The Zookeeper wife", "min_age" : "16" }
                                     : "The Lion King", "min age" :
                                                         Sums up the defined value from all documents in the db.mycol.aggregate([{$group : { id : "$by_user", num_tutorial
                                             Ssum
                                                         Calculates the average of all given values from all
                                                                                                                        {\tt db.mycol.aggregate} ( \cite{the state} \cite{the sta
                                             $avg
                                                         documents in the collection.
                                                         $min
                                                         all documents in the collection.
                                                         Gets the maximum of the corresponding values from db.mycol.aggregate([{$group : {_id : "$by_user", num_tutorial}
                                             $max
                                                         all documents in the collection.
                                                                                                                         : {$max : "$likes"}}}])
                                                         Inserts the value to an array in the resulting
                                                                                                                        db.mycol.aggregate([{$group: {_id: "$by_user", url: {$push:
                                             Spush
                                                                                                                         "$url"}}}])
                                                         document.
```

Gets the first document from the source documents

sense together with some previously applied "\$sort"-

according to the grouping. Typically this makes only

sense together with some previously applied "\$sort"-

Śfirst

\$last

according to the grouping. Typically this makes only {\$first: "\$url"}}}])

 $\label{lem:decomposition} \textbf{Gets the last document from the source documents} \qquad \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last document from the source documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last document from the source documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: "\$\underline{by_user", last_url: properties of the last documents}] \\ \underline{\textbf{db.mycol.aggregate}([\{\$group: \{_id: \{_id: [], \{_id:$

{\$last : "\$url"}}}])

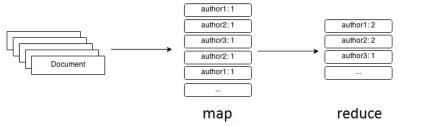
db.mycol.aggregate([{\$group: {_id: "\$by_user", first_url:

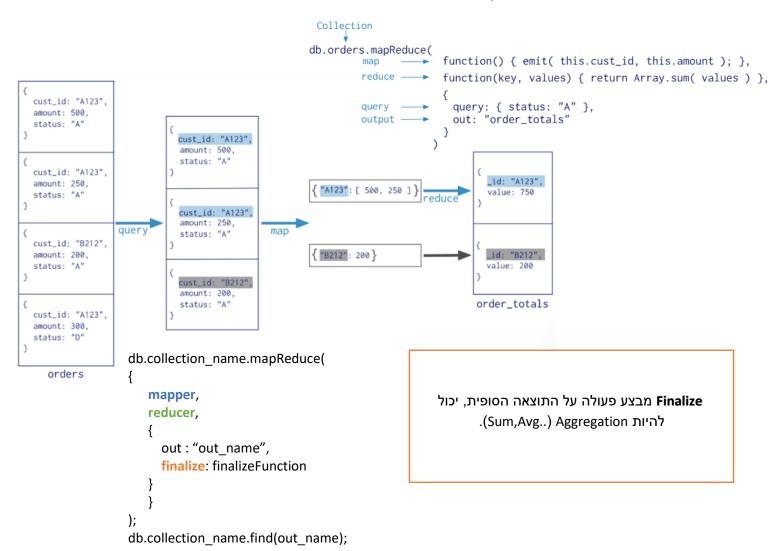


נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

: Map-Reduce עיבוד מידע

- · A set of algorithms allowing parallel execution on massive amounts of data.
- Mapper: splits data, filters and runs a process.
- Shuffle and Sort / Grouping: ensures that all worker nodes have all data required for reduce.
- Reduce: worker nodes process each group of output data and build the output.
- We will come back to this paradigm when we learn Spark.





ElastricSearch

מחזיר תוצאות לפי רלוונטיות התשובה, מאפשר חיפוש לפי טקסטים. מדרג תוצאות לפי TF-IDF



TF מחפש את כמות החזרות (את המילים שהיו בשאילתה) בתוך כל אחת מהתשובות, וככל שיש יותר מילים נקבל דירוג יותר גבוהה.



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

IDF – מסדרים מילים שהם יותר נפוצים ופחות, בנוסף זה גם מוריד מילים שחוזרות בעצמם הרבה מקבלות משקל גדול יותר במכנה.

נשים לב כי הסכימה היא פר מילה ואז בסוף סוכמים הכל. כמה פעמיים המילה מופיעה במסמך כמה מסמכים $\nabla^{|Q|}$ סה"כ יש כמה מילים יש במסמך

d: current document D: full corpus (of documents) k: word in document/query Q: set of words in query

כמה מסמכים מכילים את המילה הרצויה

:דוגמא

Q: Who is the president of the united states?

D1: Donald Trump is United States' president.

D2: We are the most united out of all the people and of all the places.

D3: The United States of America is united again, who is more united than it?

D4: Who would like to take the box out of the kitchen?

Doc	Tf-ldf score
D1	$(1/6)*\log(4/2)+(1/6)*\log(4/1)+(1/6)*\log(4/3)+(1/6)*\log(4/2)=0.736$
D2	(3/15)*log(4/3)+(2/15)*log(4/3)+(1/15)*log(4/3)=0.166
D3	(1/14)*log(4/2)+(1/14)*log(4/2)+(1/14)*log(4/3)+(1/14)*log(4/3)+(3/14)*log(4/2)+(1/14)*log(4/2)=0.363
D4	(log(4/2)+2*log(4/3)+log(4/3))/11=0.204

נשתמש ב-Curl בשביל פקודות ב-http שהבסיסים זה Curl בשביל פקודות ב-Get, Post, Put, Head, Delete

ביס ערך. – Curl -XPUT

(יתעדכן אוטומטית) id הכניס מסמך בלי – Curl -XPOST

ביא מידע. – Curl -XGET

עם XGET עם XGET בודק האם מסמך קיים (להחליף את שאילתת – Curl -XHEAD



ARQ/SPARQL

יתרון: מאפשר חיפוש נוח, לדוגמא כל הבנים של .. וכו', אפשר לגשת לתת גרף.



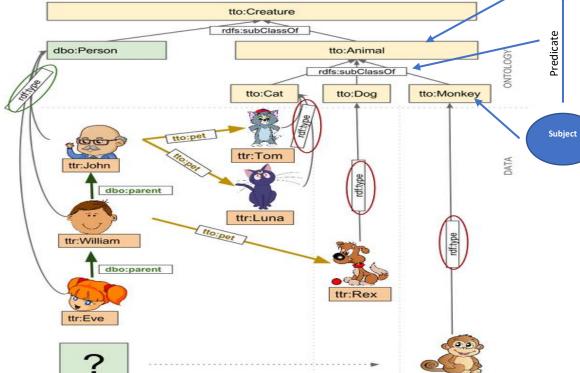
מבנה של שלשות, יש לו:

נושא, תיאור, אובייקט

לדוגמא: דני אוהב פיצה







שליפות:

SELECT * WHERE {?s ?p ?o}

S	р	0
ttr:Eve	dbo:parent	ttr:William
ttr:Eve	dbp:birthDate	"2006-11-03"
ttr:Eve	dbp:name	"Eve"
ttr:Eve	tto:sex	"female"
ttr:Eve	rdf:type	dbo:Person
ttr:John	dbp:birthDate	"1942-02-02"
ttr:John	dbp:name	"John"
ttr:John	tto:pet	ttr:LunaCat
ttr:John	tto:pet	ttr:TomCat
ttr:John	tto:sex	"male"
ttr:John	rdf:type	dbo:Person
ttr:LunaCat	dbp:name	"Luna"
ttr:LunaCat	tto:color	"violet"
ttr:LunaCat	tto:sex	"female"
ttr:LunaCat	tto:weight	"4.2"
ttr:LunaCat	rdf:type	tto:Cat
ttr:RexDog	dbp:name	"Rex"
ttr:RexDog	tto:color	"brown"
ttr:RexDog	tto:sex	"male"
ttr:RexDog	tto:weight	"8.8"
ttr:RexDog	rdf:type	tto:Dog
ttr:SnuffMonkey	dbp:name	"Snuff"
ttr:SnuffMonkey	tto:color	"golden"
ttr:SnuffMonkov	ttorcov	"malo"

Where כי הוא הראשון ב **Subject**

שאילתה:

SELECT ?something WHERE {?something rdf:type dbo:Person .}

ה-Something זה משתנה.



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

Select Persons That Have Cats

• SELECT DISTINCT ?person WHERE { ?person rdf:type dbo:Person .

?person tto:pet ?type .

?type rdf:type tto:Cat .

SELECT ?thing WHERE { ?thing rdf:type dbo:Person . thing tto:sex "female".

"rdf:type" can be replaced by "a"

Select Persons That do **not** Have any Pets

• SELECT ?person WHERE { ?person rdf:type dbo:Person . FILTER NOT EXISTS {?person tto:pet ?pet } }

Select Persons That do not Have any Cats

• SELECT ?person WHERE { ?person rdf:type dbo:Person . FILTER NOT EXISTS { ?person tto:pet / rdf:type tto:Cat .} }



ה-/ חוסך את ?cat ו?cat ב2 השורות



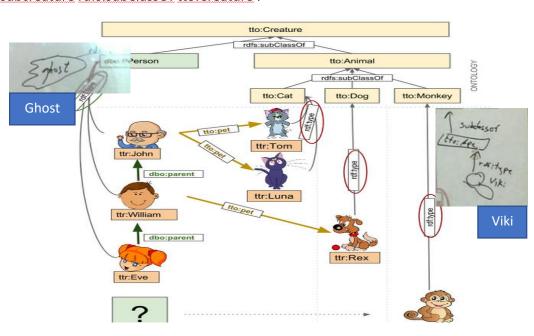
Select all Creatures (using UNION)



Select all Creatures (simpler and more correct)

 SELECT ?thing WHERE { ?thing a ?type . ttr:William ?type rdfs:subClassOf tto:Creature . } UNION ttr:RexDoa ttr:SnuffMonkey ?type rdfs:subClassOf ?subcreature . ?subcreature rdfs:subClassOf tto:Creature .

SELECT ?thing WHERE { ?thing a / rdfs:subClassOf+ tto:Creature . + is 1 or more of same predicate * is 0 or more)





נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

,אז זה לא יופיע בשינהם Ghost שאם נוסיף הבדל בינהם הוא שעם ה+ שאם נוסיף

בגלל שצריך שה-type צריך להיות subclass של creature של type (צריך להיות משהו באמצע) ולכן זה לא מופיע באף אחד. אם נוסיף את Viki אז זה יופיע ב+ ולא בשני (יותר מנכד)



Neo4i

גרף מאוד שימושי בשביל למצוא שידוכים וחברים בגרף.

מבנה נתונים שבנוי בצורת גרף, יש בו קודקודים וקשתות שנקראים Relation



MATCH (a: person [name: "bob"])--(b) return b

שאילתא זו אומרת תתן את כל הקודקודים שיש להם קשת (אחת בלבד) בינם לבין קודקוד שה label שלו זה . (person אפשר להסתכל על זה כמו על class אפשר להסתכל אל זה כמו א

אם נרצה את שמות האנשים שקשורים לבוב:

MATCH (a: person { name: "bob" }) -- (b: Person) return b.name

אם נרצה את שמות החיות שקשורות לבוב:

MATCH (a: person { name: "bob" })--(b: Pet) return b.name

אפשר לשאול על קודקודים שקשורים בקשר מסויים למשל:

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: merriage]-(b) return b

יחזיר את כל הנשואים לבוב

אפשר לסמן שהקשר הוא בכיוון מסויים:

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: like]->(b) return b

כל הקודקודים שבוב אוהב.

אפשר לשאול את כל החברים או החברים של החברים וכו (מותר עד 10 קשתות)

: לדוגמא

MATCH (a: person{name: "bob"})-[*]-(b) return b

יחזיר לנו את כל הקודקודים שקשורים לבוב עד 10 קשתות.

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: friend ... 3]-(b) return b

יחזיר לנו את כל הקודקודים שקשורים לבוב עד 3 קשתות.

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: friend*2..3]-(b) return b

יחזיר לנו את כל הקודקודים שקשורים לבוב 2 קשתות ל3.

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: friend*2..3]-(b) where b.age > 100 return b

אפשר להחזיר פונקציה:

MATCH (a: person{name: "bob"})-[: friend*2..3]-(b) return max(b.age)

אפשר שאילתא יותר מורכבת:

MATCH (a),(b),(c) where (a: person{name: "Yoav"})-[: friend*2..3]-(b) and (b)-[: like]-(c: Movie) return c.name

מחזיר את שמות הסרטים שחברים של בוב אהבו

- מוסיפים צומת ע"י Create, ניתן גם כמה כאשר כל אחד בתוך סוגריים ()
 - לפי נקודתיים: זה שם הצומת ואחרי זה התווית (רפרנס)



קורס מסדי נתונים – סמסטר ב' 2019 מדעי המחשב נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

• ניתן להוסיף בreate קשרים ע"י (negev)-[r1:teaches]->(glass) קשרים ע"י (reate קשרים ע"י (negev)-[r1:teaches]-

CREATE (n)

The node reference ("glass") can only be used during the same query

Here student is a label. Labels act like categories or types.

CREATE (glass:student {name: 'Chaya Glass',

id:111, age:21, degree:'1'})

Properties

Can use an empty reference

CREATE (:student {name: 'Tal Negev', id:222, age:28, degree:'3'}), (:student {name: 'Gadi Golan', id:333, age:24, degree:'1'})

Can create many nodes at once

CREATE (glass:student {name: 'Chaya Glass', id:111, age:21, degree:'1'}), (negev:student {name: 'Tal Negev', id:222, age:28, degree:'3'}), (golan:student {name: 'Gadi Golan', id:333, age:24, degree:'1'}), (negev)-[r1:teaches]->(glass), (golan)-[:in_class_with]->(golan)

- . הסוגריים [] רקים זה סוג של קשר לא משנה איזה.
 - Find זה Match

MATCH (a:student),(b:student) WHERE a.name = 'Tal Negev' AND b.name = 'Chaya Glass' CREATE (a)-[r1:teaches]->(b)

➤ MATCH p=(a {name: 'Gadi Golan'})-[:KNOWS*2..4]->(b) RETURN p

:Paths

- [:KNOWS*2..4]->(b) RETURN p
- Will return all paths of length 2 to 4 of type KNOWS, between <u>Gadi</u> Golan and others.
- ➤ MATCH p=shortestPath((s1:student {name:'Gadi Golan'})-[*]-(s2:student {name:'Tal Negev'})) RETURN p
- Will return the shortest path (using any type of relation, and in any direction) between <u>Gadi</u> Golan and Tal Negev (of type students).

With, All / Any, In, Collect, Count, And, Or

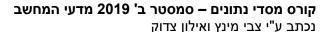
מספיק אחד – ALL כולם – ALL

- ➤ MATCH (c:course) WITH COLLECT(c) AS courses MATCH (s:student) WHERE ALL (x IN courses WHERE (s)-[:studies]->(x)) RETURN s.name
- Returns all students that study all courses.

מאפשר לשרשר Match

- ➤ MATCH (s:student)-[:studies]->(c:course) WITH s, COUNT(c) as num courses WHERE num courses <= 4 RETURN s.name
- Returns all students that study at most 4 courses.
- ➤ MATCH (negev { name:"Tal Negev" })-[:friends]->(frOfNegev:student)-[:knows]->(n:student) WITH frOfNegev, COUNT(frOfNegev) AS frCount WHERE frCount > 3 RETURN frOfNegev
- Returns all students that are Tal Negev's friend and know more 3 students.

s must appear again in WITH part, so we can return s.name





- Write a query that returns all the nodes that have any connectivity (of any length) with 'Tal Negev'
- ➤ MATCH (a {name: 'Tal Negev'})-[*]-(b) RETURN DISTINCT b
- Write a query that returns all students that study all courses that 'Tal Negev' learns, but are under the age of 30.
- ➤ MATCH (a {name:'Tal Negev'})-[:studies]->(c:course) WITH COLLECT(c) AS negev_courses MATCH (s:student) WHERE s.age < 30 AND ALL (x IN negev_courses WHERE (s)-[:studies]->(x)) RETURN s

7-JavaStreamsFile

לפעמיים לא ניתן לעשות את כל החישובים במסד נתונים היות ואנחנו לא רוצים לשמור את המידע שנקבל, אם נרצה לעשות את כל החישובים בקוד נשתמש ב-Java Streams, אם נרצה לעשות את

```
List<String> myList =
   Arrays.asList("a1", "a2", "b1", "c2", "c1");

myList
   .stream()
   .filter(s -> s.startsWith("c"))
   .map(String::toUpperCase)
   .sorted()
   .forEach(System.out::println);
```

– פונקצייה שמקבל קלט.

– Callable – פונקצייה שלא מקבל קלט.

.call() ע"י Callable קוראים

של אלמנטים התומכים בביצוע פעולות צבירה (Aggregation), באופן – <u>Stream</u> סדרה מופשטת של אלמנטים התומכים בביצוע פעולות צבירה (סדרתי או מקבילי.

```
List<Integer> even = numbers.stream()
.map(s -> Integer.valueOf(s))
.filter(number -> number % 2 == 0)
.collect(Collectors.toList());
```



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

: anyMatch-דוגמא ל

```
public class Main
{
    public static void main(String[] args)
    {
        Stream<String> stream = Stream.of("one", "two", "three", "four");

        boolean match = stream.anyMatch(s -> s.contains("four"));

        System.out.println(match); //true
    }
}
```

ניתן במקום Stream להשתמש ב ParallelStream כאשר הסדר לא

: Reduce פונקציית

reduce([identity], accumulator, [combiner]) : Reduce חותמת של

דוגמא'

Reduce("", $(x,t) \rightarrow x+t.charAt(6), (x,y) \rightarrow x+y);$

כאשר (identity] זה בעצם המצב ההתחלתי, accumulator היא הפונקצייה האוגרת כאשר x זה מה [identity] זה בעצם המצב ההתחלתי, ו-[combiner] כיצד לשלב את חלקי התוצאות.

:דוגמא

```
orders.stream()
.filter(a->a.status.equals("A"))
.map(a-> a.amount)
.reduce(0, (x,y)-> x+y);
```

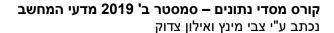
הערה: בגלל שלא כתבנו את ה-combiner אז הוא יקח כברירת מחדל את הפונקצייה של ה-accumulator



Python מול Java

The pros of Java over Python are:

- 1. Java programs execute faster as compared to Python.
- Java application are much more stable and secure as compared to Botha s they basically run in a virtual secluded environment which is the JVM.
- 3. It can easily handle very large data sets and work efficiently.
- 4. The java applications are much more scalable.
- 5. If you are working with databases then JDBC and ODBC in Java can easily help you out whereas on Python the database access layers are a tad bit underdeveloped.
- 6. This point might not be true for all but I personally find it extremely difficult to debug Python indentation errors. Whereas the java braces are very easy to spot and rectify. Basically moving the code from editing in one IDE to another is a nightmare.





Now for the pros of Python over Java:

- 1. Python codes are much compact and easier to comprehend as compared to Java codes.
- 2. The learning curve of Python is easy and it can deliver some pretty complex programs in a matter of lines.
- 3. Python is dynamically typed and there is no need to declare anything. An assignment statement directly binds a name to an object, and the object can be of any type.
- 4. Python has become the backbone of Internet of Things. Infact the Pi in the Raspberry Pi stands for Python.
- 5. A huge set of tools for Data Analysis, Scientific research are written in Python 2 which are currently being rewritten and upgraded to Python 3.
- 6. Python's feature of Integration makes it possible to call Python through java via Jython.

מפרש (אנגלית: Interpreter) הוא תוכנה הקוראת תוכנית מחשב הכתובה בשפת תכנות ומבצעת אותה ישירות, פקודה אחר פקודה.

מפרש לעומת מהדר (Compiler):

כל מחשב הוא מכונה, המסוגלת להריץ תוכניות הכתובות בשפה הייחודית לה. לכן, על מנת להריץ תוכנית מסוימת, הכתובה בשפה שאינה שפת המכונה של המחשב המריץ, ראשית יש לתרגמה לשפה זו. תרגום זה יכול להתבצע פעם אחת (ואז בסיום התרגום נוצר קובץ הכתוב בשפת מכונה, הניתן להרצה בכל עת) כפי שנעשה על ידי מהדר, או לפני כל פעם בה מריצים את התוכנית, כפי שנעשה על ידי מפרש. ההבדל בין השניים, איפוא, הוא מתי מבוצע התרגום. מהבדל זה נגזרים המאפיינים של כל אחד מהם.

תהליך ההידור הוא תהליך מורכב מאד, הספציפי למכונה מסוימת. קוד המכונה שנוצר מתחשב בחומרה הספציפית עליה. כלומר במידה והידרנו תוכנית מסוימת באמצעות מהדר המותאם למכונה מסוימת, התוכנית תרוץ על מכונה זו בלבד. מפרש, לעומת זאת, יאפשר הרצה של התוכנית כמעט בכל מכונה משום שהתוכנית תתורגם על כל מכונה מחדש.

מאידך, ברור כי שימוש במפרש עלול לצרוך משאבים רבים בשל העובדה כי התוכנית מתורגמת כל פעם מחדש. בנוסף, דרישות מסוימות של התוכנית (כמו הקצאת זיכרון) עלולים לקחת יותר זמן בעת שימוש במפרש, לאור העובדה שהתוכנית לא עובדת ישירות מול מערכת ההפעלה, אלא מול המפרש.

שפה – במצגות.

בפייטון: Lambda

```
x = lambda a, b: a if a>b else b

y = x(14.5)

print(y)
```



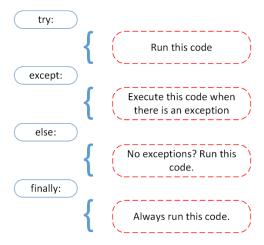


מחלקות:

```
class University():
    def __init__(self, name, rank):
        self.name = name
        self.rank = rank

def name(self):
    print "The University name is %s" % (name)
    print "This University is ranked at %s" % (rank)
```

טיפול בחריגות:



<u>Pip</u> - pip is a package-management system used to install and manage software packages written in Python

<u>NumPy</u> - is a library for the Python programming language, adding support for large, multi-dimensional arrays and matrices, along with a large collection of high-level mathematical functions to operate on these arrays

Import Numpy as np

התעסקות עם מערכים ב-NumPy, ממיר תמיד לטיפוס המורחב ביותר, לדוגמא עבור 2,2.0,4 אז הוא ימיר את המערך למספרים ממשים, בעוד שבמערך "2,2.2,"Hello נקבל מעבר לתווים.



איותר מהיר, Map/Reduce הזהו למעשה הדור הבא של עיבוד מידע, הרבה יותר יעיל מ-Map/Reduce, הוא יותר מהיר, שידע לנצל זכרון בצורה מיטבית, הרבה יותר קל ונוח לפתח בו, ניתן לעשות בו עיבודים של Machine Learning.

בשני הכלים עובדים עם אחת משפות פיתוח עיליות: Java, Scala או Python.

טכנולגיה שמאפשר להתעסק עם הרבה נתונים (לא מסד נתונים כי הוא לא מאחסן נתונים אלא רק מאפשר לבצע פעולות על הרבה נתונים)

יתרונות נוספים של Spark:

- גמישות האפשרות לייצר מאפס פתרון מותאם צורך.
 - .SQL Spark SQL תומך בשליפות

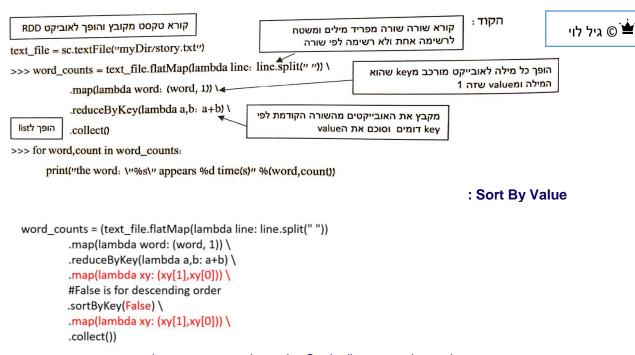


נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

- .Spark Streaming real-time streaming analytics מספק עיבוד בזמן אמת
 - משל עצמו. Cluster או בענן, או על Hadoop Cluster יכול לרוץ על
- HDFS, Apache Cassandra, Apache HBase, יכול לגשת למקורות מידע מאוד מגוונים: Amazon S3 cloud-based storage

.Stream עובד עם אובייקט מסוג RDD ומחזיר אובייקט Spark

Resilient Distributed Dataset, the central data structure of Apache Spark



כשקוראים מסמך גדול, ניתן להשתמש ב()Cache על מנת לטעון את המסמך לתוך הזכרון, כך שהפונקציות הבאות יופעלו במהירות.

Map-בעוד ש-Stream נגד FlatMap – הופך למערך ואז מוציא אותם החוצה ל-Stream, בעוד ש-חזיר את הפונקציה על האיברים.

.חות של מילים סמוכות. אינים שנשמרים המערכת למערכת למערכת המשפטים והנתונים שנשמרים או N-יות של מילים סמוכות. (יש חשיבות לסדר ויש תלות בין איבר לאיבר הבא N

:Bi-Grams

זה בעצם הסתכלות על זוגות של מילים, בד"כ משומש בתהליכי עיבוד שפה כדי להבין תחביר של משפט באופן טוב יותר מאשר הסתכלות על מילה בודדת.

:דוגמא

```
"I did it you did it you did it"
[((I, did), 1), ((did, it), 3), ((it, you), 2), ((you, did), 2)]
```

Tri-Grams

זה עם שלשות, ובכללי זה נקרא N-Gram.

באופן זה, ניתן לדעת מה המילה הכי נפוצה לאחר מילה מסויימת, לדוגמא אחרי did כנראה יבוא it באופן זה, ניתן לדעת מה המילה הכי נפוצה לאחר מילה מסויימת x יש רק מילה נשים לב שחשוב איזה אוסף של משפטים נשים לו במאגר, כי אם אחרי מילה מסויימת y אז המכונה תלמד שאחרי כל מופע של x יש מופע של y בהכרח מה שלא בהכרח נכון במקרה הכללי.



קורס מסדי נתונים – סמסטר ב' 2019 מדעי המחשב נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

 $i \in a.length$ עבור כל (a[i], b[i]) עבור של – Zip

zip([1, 2, 3, 6], [10, 16, 23, 57]) [(1,10), (2, 16), (3, 23), (6, 57)]

:Zip ע"י Bi-Gram מימוש

>>>def bigram(line):
 words = line.split()
 return zip(words, words[1:])

בעזרת ()WithColumn. ניתן ל לדוגמא:

>>>pairs = <u>text_file.flatMap(</u>bigram)

udents.age +

>>>count = pairs.map(lambda x: (x, 1)).reduceByKey(lambda a, b: a + b)

	+ rstName id la		·

1 211	Chaya 1111	GlassI	1321
1 281	Tal 222	Negevl	2501
1 241	Gadi 333	GolanI	3571
1 231	Motil4441	Cohen I	4671
++			+

Solving in spark with RDD

ניתן לשרשר פקודות של (WithColumn.

ניתן להשתמש בSpark Map Reduce באופן הבא:

.Java הכתיב לא יותר קל, אבל הרבה יותר מהיר מלעשות את השאילתה ב-Java מתיב לא יותר קל. - Data-frame

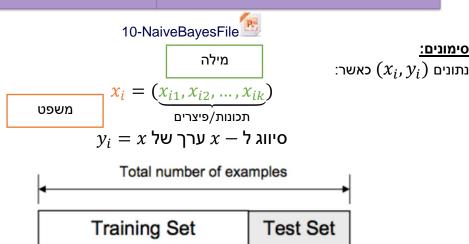
ניתן במקום לרשום ב-Spark לרשום ב-Data-Frame. מקבל לSpark במידע רלציוני. נקבל כי:

Solving in Spark with Dataframe-2

Solving in Spark with Dataframe-1



RDD	Data Frames
"How" to do	"What" to do
Unstructured Data	Structured and semi- structured data
Less optimal and efficient	optimization and performance benefits available with DataFrames



על מנת להעריך את התוצאות של המכונה (מסווג), נחלק את המידע שלנו למידע שנתאמן עליו ומידע שנבחן עליו ובכך נוכל להעריך את התוצאות.

. כל הזוגות (x_i, y_i) שהמחשב לומד מהם: Training Set

y-הוא צריך לחזות מהו ה-**Yalidation** בחינה של המחשב: נותנים לו

Test: בחינה סופית של המכונה.

- מסווג, תפקידו הוא שבהינתן מאורע כלשהו נוכל לסווג אותו לתווית מסויימת לפי המידע שהמצוי באותו הרגע.

אלגוריתם לסיווג מידע – Naïve Bayes

עובד עם סוגי נתונים מגוונים.

הנחה: אין תלות בין הפיצרים.

 $\mathbb{P}(y=\text{`oead'}\mid \text{`oead'})$ לדוגמא (מה שלומך', $\mathbb{P}(y=k\mid x_t)$ אם לחשב? לכל j לכל לכל לחשב? לכל ל

לפי כלל בייס:

$$\mathbb{P}(y = k \mid x_t) = \frac{\mathbb{P}(x_t \mid y = k) \cdot \mathbb{P}(y = k)}{\mathbb{P}(x)}$$



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

באופן כללי נרצה לחשב את:

$$p(x_t, y_t) = p(y_t)p(x_{t1} \mid y_t)p(x_{t2} \mid y_t, x_{t1})p(x_{t3} \mid y_t, x_{t1}, x_{t2}) \cdot \cdots$$

אולם, לפי ההנחה, כל המילים בלתי תלויות ולכן אין צורך להתייחס להתנייה, ולכן נרצה לחשב את:

$$p(x_t, y_t) = p(y_t)p(x_{t1} \mid y_t)p(x_{t2} \mid y_t)p(x_{t3} \mid y_t) \cdots$$

: ולכן

$$p(y = k \mid x_t) = \frac{p(y=k) \prod_{i=1}^{n} p(x_{ti} \mid y=k)}{p(x_t)}$$

בסופו של דבר, אנחנו מחפשים מקסימום, ובגלל שהמכנה נשאר אותו דבר אז ניתן להתעלם ממנו.

ניתן להתעלם מ x_t כדי לקבל את המקסימום, ולכן נרצה לחשב את:

$$y^* = \underset{k \in \{1,...,K\}}{\operatorname{argmax}} p(y = k) \prod_{i=1}^{n} p(x_{ti} \mid y = k)$$

דוגמא מהתרגול של גיל:

("רע", "רע")

("השיעור מחר במדי בוטל","טוב")

("כולם נכשלים במטלה", "רע")

("היה פקטור", "טוב")

("החומר למבחן הוכפל","רע")

("מחר לומדים למבחן במסדי","רע")

("מחר הולכים לים", "טוב")

הטייה נחשבת אותה מילה

כמה משפטים ינע

כמה משפטים שמסווגים כ-y מופיע המילה x

"נסווג את המשפט "מחר עושים מטלה והולכים לים

y = "טוב"	y = "רע"	
3	4	סה"כ
2	2	מחר /
0	0	עושים /
0	2	מטלה /
1	0	הולכים 🎽
1	0	לים

מבצעים החלקת נתונים

Laplace's Smoothing

ונקבל:

"טוב"	y = "רע"	
4	5	סה"כ
3	3	מחר
1	1	עושים



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

1	3	מטלה
2	1	הולכים
2	1	לים

$$\mathbb{P}(y = \text{`רע'} = \frac{5}{9} \cdot \frac{3}{6} \cdot \frac{1}{6} \cdot \frac{3}{6} \cdot \frac{1}{6} \cdot \frac{3}{6} \cdot \frac{1}{6} \cdot \frac{1}{6}$$
 מוסיפים 1 כדי שלא $\mathbb{P}(y = \text{`ulc'} \mid x_i) = \frac{4}{9} \cdot \frac{3}{5} \cdot \frac{1}{5} \cdot \frac{1}{5} \cdot \frac{2}{5} \cdot \frac{2}{5}$

ולכן נקבל כי המשפט שקבלנו הוא **משפט טוב**.

הערה: אפשר בדרך אחרת לבצע את ההחלפה ע"י הוספת משפט לכל אחד מהמחלקות משפט טוב ומשפט רע כאשר משפט טוב זה משפט שמכיל את כל המילים ומשפט רע שלא מכיל אף מילה.

דוגמא מהמצגות:

Spam:

- Buy it, pay later! Click me!
- You Won 10000 Dollars! Click here! Real (Non-Spam):
- Will See you later.
- Will you want to meet later?
- I'm waiting for you.

Test:

- Are you paying too much? Click now!

		11		
$y^* = \underset{k \in \{1, \dots, K\}}{\operatorname{argmax}}$	p(y=k)	$\prod_{i=1}^{n}$	$p(x_i \mid$	y = k

	Examples	are	you	paying	too	much	?	click	now	!
Spam	2	0	1	1	0	0	0	2	0	2
Real	3	0	3	0	0	0	1	0	0	0



	Examples	are	you	paying	too	much	?	click	now	!
Spam	3	1	2	2	1	1	1	3	1	3
Real	4	1	4	1	1	1	2	1	1	1

$$p(y=0|x) = \frac{3}{7} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{2}{4} \cdot \frac{2}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{3}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{3}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{3}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{3}{4} \cdot \frac{1}{4} \cdot \frac{1$$

בשביל לעשות זאת בתוכנית מחשב, נגדיר:

$$y^* = rgmax_{k \in \{1,..,K\}} rac{p_k}{p_{tot}} \prod_{i=1}^n rac{p_{ki}}{p_k}$$
 (Total) א המשפטים בכל הקלאסים סה"כ p_k (Total) המשפטים בכל הקלאסים הר"כ מחלקה p_k (די במחלקה p_k המשפטים סה"כ במחלקה p_k

. ב-i- משפטים במחלקה k מכילים את המילה הi- משפטים # - p_{ki}



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

```
input_data = sc.parallelize([("hello there", 0), ("hi there", 0), ("go home", 1), ("see you",1),
    ("good bye to you", 1)])

pk = input_data.map(lambda (message, cls): (cls, 1)).reduceByKey(lambda a,b:
    a+b).collectAsMap()

ptot = sum(pk.values())

pki = input_data \
    .flatMap(lambda (message, cls): list(set([(cls,w) for w in message.split()]))) \
    .map(lambda (cls, word): ((cls,word), 1)) \
    .reduceByKey(lambda a,b: a+b).collectAsMap()

class_probs = [pk[k] + 1 /float(ptot + #OfClasses )*np.prod
    (np.array([pki.get((k,i),01)/float(pk[k]+2) for i in query.split()])) for k in range(0,2)]
```

מדד סיווג (פונקציית F-Score)

Confusion Matrix	Classified as Positive	Classified as Negative
Really Positive	True Positive	False Negative
Really Negative	False Positive	True Negative

$$\frac{\text{сמה צדקנו}}{\text{опо}}$$
 - Accuracy - $\frac{\text{сап צדקנו מתוך הבריאים}}{\text{сап בריאים בחנו}}$ - Recall - $\frac{\text{сап צדקנו מתוך הבריאים}}{\text{сап סיווגנו כבריאים}}$ - Precision

F-Score = 2 (Precision * Recall) / (Precision + Recall) לאחר החישוב, נשתמש בנוסחא:

:דוגמא

נתון מדגם של 100 אנשים, 60 מתוכם בריאים ו40 חולים.

תוצאות המסווג ה-1:

מתוך הבריאים: 30 בריאות ו30 חולים

מתוך החולים: 35 חולים ו-5 בריאים

:2-תוצאות המסווג ה-2

מתוך הבריאים: 50 בריאים 10 חולים

מתוך החולים: 25 חולים ו15 בריאים:

$$R_1 = \frac{30}{60}$$
, $R_2 = \frac{50}{60}$, $P_1 = \frac{30}{35}$, $P_2 = \frac{50}{65}$



נכתב ע"י צבי מינץ ואילון צדוק

ולכן:

$$F_1 = \frac{\left(2 * \frac{1}{2} * \frac{30}{35}\right)}{\frac{1}{2} + \frac{30}{35}} = \frac{12}{19}$$

$$F_2 = \frac{2 * \frac{5}{6} * \frac{50}{60}}{\frac{5}{6} + \frac{50}{65}} = \frac{\frac{4}{5}}{5}$$