הטכניון - מכון טכנולוגי לישראל הפקולטה למדעי המחשב



חורף תש"ע 2 בפברואר 2010 מרצה: פרופ'/ח' אלדר פישר מתרגלים: גב' נעמה טפר

מערכות מסדי נתונים מועד א'

הזמן: 3 שעות במבחן זה 10 עמודים

שם פרטי:
 שם משפחה:
 :מס' סטודנט
פקולטה:

מתוך	נקודות	שאלה
27		ERD + ODL – 1 שאלה
23		שאלה 2 – שפות שאילתה
28		שאלה 3 – תלויות ופירוקים
22		שאלה 2 – XML
100		סה"כ

הנחיות:

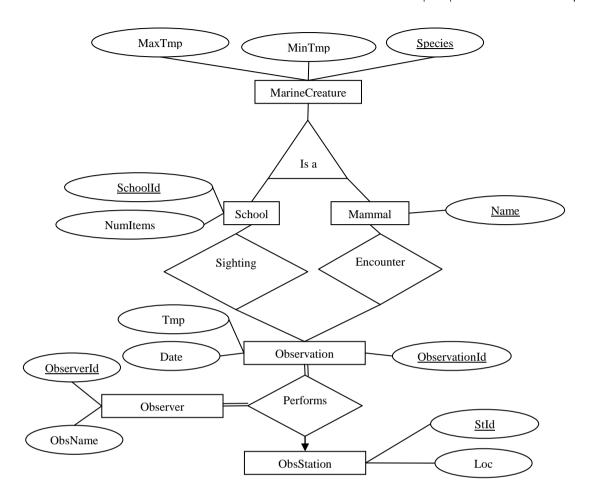
- . יש לענות על כל השאלות **בטופס הבחינה**.
- 2. חומר עזר מותר: רק דברים שעשויים מנייר.
- 3. אין להחזיק מכשיר אלקטרוני כלשהו לרבות מחשב כיס.
- 4. קראו היטב את ההוראות שבתחילת כל שאלה ואת ההסברים לתרשימים.
 - 5. מומלץ שתתכננו היטב את זמנכם, לא תינתנה הארכות.
 - 6. ערעורים יש להגיש תוך שבועיים ממועד פרסום התוצאות.

בהצלחה

הבהרות שניתנו במהלך הבחינה מופיעות בטופס באדום

<u>שאלה 1 – 27 (בק')</u>

נתון מסד נתונים עבור מעקב אקולוגי אחר יצורים ימיים:



<u>תיאור הישויות:</u>

. יצור ימי. לכל יצור ימי יש את הזן שלו וטווח הטמפרטורות בהן הוא חי. – MarineCreature

של בלהקה. לכל להקה יש מזהה ואת מספר הפרטים בלהקה. – School

שמו הפרטי. לדוגמא: הדולפין "נמו". – Mammal

. מעקב. יש מזהה יחודי ומיקום. – ObsStation

- תצפית. לכל תצפית יש מזהה יחודי, טמפ' המים בה התבצעה התצפית ותאריך.

שם. – Observer – תצפיתן מזהה יחודי ושם.

תיאור היחסים:

יחס המציין גילוי של להקה במהלך תצפית. – Sighting

. יחס המציין מפגש עם יונק ימי במהלך תצפית. Encounter

. יחס המבצע ביצוע של תצפית ע"י תצפיתן בתחנת מעקב – Performs

שאלות:

	און ווטביאוון וובון שוון עבוו	17,711 (17,0)	. 1
			1

טבלה: School שדות: Species, MinTmp, MaxTmp, ItemNumber, schoolId מפתחות: Species, schoolId

טבלה: Performs

StId, ObservationId, ObserverId :שדוח

מפתחות: ObservationId, ObserverId

עש ObsStation איש א רשומות, בטבלה Observation יש א רשומות (בטבלה 6). 2 נתון כי בטבלה ליש צ רשומות ביחס על מספר הרשומות ביחס יש צ רשומות. רשמו חסמי מינימום ומקסימום על מספר הרשומות ביחס .Performs

מינימום: (max(x,z, בגלל שלכל שורה ב-Observation יש לפחות שורה אחת ב-max(x,z) (בגלל הנימום: Observer), וכן זה נכון עבור

מקסימום: xz, כי לכל שורה ב-Observation ולכל שורה ב-Performs אין יותר משורה אחת ב-ObsStation. שמסכימה עם שניהם בגלל החץ ל-ObsStation.

2. (5 נק') מן ה-ERD נובע כי סוגים של יונקים ימיים (שיש עבורם שמות פרטיים) אינם יכולים להופיע בלהקות. הסבירו מדוע.

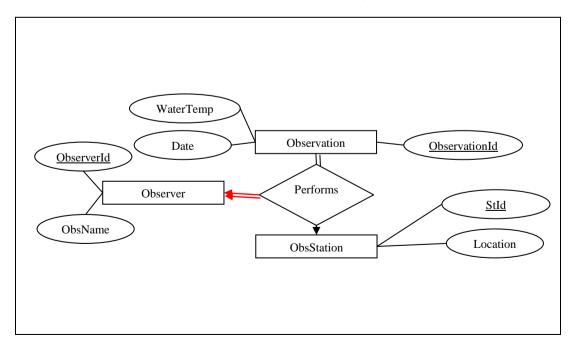
יחס ה-ISA מתאר פיצול לקבוצות זרות, אחת של יונקים עם שמות ואחת של להקות. שורות עם אותו Species אינן יכולות להופיע בשניהם.

.4 (10 נק')

א. (5 נק') האם ייתכנו מספר תחנות מעקב באותה תצפית? אם כן נמקו, אם לא הסבירו כיצד ניתן לשנות את ה-ERD כך שייתכנו מספר תחנות מעקב באותה התצפית.

יכולות להיות מספר תחנות מעקב, ובתנאי שבכל אחת מהן ישתתף חוקר אחר בתצפית (החץ מעיד על חד ערכיות משני טיפוסי ישויות לשלישי, לא רק מ-observation).

ב. (5 נק') האם באותה תחנה ייתכנו מספר תצפיתנים באותה התצפית? אם כן הסבר כיצד ניתן לשנות את ה-ERD כך שלא תיתן באותה תחנה מספר תצפיתנים באותה התצפית, אם לא הסבר מדוע הדבר לא ייתכן כבר לפי ה-ERD המקורי.



(23) שאלה 2-2 שפות שאילתה

עבור השאלות הבאות, להלן סכמה אפשרית לחלק ממסד הנתונים (כולל סדר המשתנים עבור DRC). סכמה זו אינה בהכרח תואמת לזו המתקבלת בתרגום ישיר מה-ERD בשאלה 1.

MCreature(<u>Species</u>, MaxTmp, MinTmp)

Mammal(Name, Species)

School(SchoolId, Species, NumItems)

Observation(ObnId, Tmp, Date)

ObsStation(StId, Location)

Observer(ObrId, ObsName)

Sighting (ObnId, SchoolId)

Encounter(ObnId, Name)

Performs(ObnId, ObrId, StId)

בשאלות DRC הניחו שסדר התכונות הוא כפי שנכתב למעלה.

1. (8 נקודות) כתבו שאילתא ב-SQL המחזירה את מזהה התחנה בה טווח הטמפרטורות שנמדדו הוא הרחב ביותר. מותר להשתמש במבטים לפי הצורך.

CREATE VIEW Ranges as

SELECT StId, (MAX(Observation.Tmp)-MIN(Observation.Tmp)) as range

FROM Performs, Observation

WHERE Performs.ObnId = Observation.ObnId

GROUP BY StId

SELECT StId

FROM Ranges

WHERE range = (SELECT MAX(range) FROM Ranges))

2. (7 נק') כתבו שאילתא ב-RA המחזירה את זני כל היצורים שנצפו בטמפרטורות בהם ...

```
\pi_{species}(\sigma_{tmp < minTmp \ v \ tmp > maxTmp} \\ (MCreature \bowtie School \bowtie Sighting \bowtie Observation)) \\ \cup \\ \pi_{species}(\sigma_{tmp < minTmp \ v \ tmp > maxTmp} \\ (MCreature \bowtie Mammal \bowtie Encounter \bowtie Observation))
```

3. (8 נק') כתבו שאילתא ב-DRC המחזירה זני דגים שהם "מעדן" עבור דולפינים. יש להחזיר את סוגי הדגים עבורם כל פעם נצפה דולפין כאשר נצפתה להקה מסוג זה.

```
{< Species >| ∃ SchoolId, NumItems (School(SchoolId, Species, NumItems))

^
∀ SchoolId,NumItems,ObnId (
(School(SchoolId, Species, NumItems) ∧Sighting(ObnId, SchoolId))

→ ∃Name (Encounter(ObnId, Name)∧Mammel(Name,"dolphin"))

)
))
```

(28) שאלה -3 תלויות ופירוקים

וקבוצת התלויות R = {A, B, C, D, E } וקבוצת הסכמה הכמה (בק') נק') .1 F={ A \rightarrow BE, B \rightarrow A, BC \rightarrow E, ED \rightarrow AB, D \rightarrow A }

א. (7 נק') מצאו כיסוי מינימלי של קבוצת התלויות.

שלב 1: $\{~A\to B,\,A\to E,\,B\to A,\,BC\to E,\,ED\to A,\,ED\to B,\,D\to A~\}$ שלב 2:

 $\{\ A \rightarrow B, A \rightarrow E, B \rightarrow A, BC \rightarrow E, ED \rightarrow A, ED \rightarrow B, D \rightarrow A\ \}$

:3 שלב

 $\{ A \rightarrow B, A \rightarrow E, B \rightarrow A, D \rightarrow A \}$

וקיבלנו:

 $\{\ A \rightarrow B, \, A \rightarrow E, \, B \rightarrow A, \, D \rightarrow A\ \}$

ב. (8 נק') האם הסכמה ב-BCNF? אם כן הוכיחו, אם לא פרקו את הסכמה פירוק משמר מידע לסכמות ב-BCNF.

 $A \to BE$ מפתח: על אינו כי A אינו בתלות בתלות בתלות בתלות בתלות בתלות בתלות בתלות בתלות ל-BCNF: פירוק ל-BCNF:

 $:A \to B$ פירוק לפי התלות

R1(AB), R'(ACDE)

 $:A \rightarrow E$ פירוק לפי התלות

R1(AB), R2(AE), R'(ACD)

 $:D \to A$ פירוק לפי התלות

R1(AB), R2(AE), R3(AD), R4(CD)

משמר מידע ותלויות לסכמות ב-3NF.	
	המפתח הק ממפתח קב פירוק ל-F
R1(ABE), R2 (AD), R3(CD)	- , , , , , -
נק') נתון שהרלציה $R(A,B,C)$ מקיימת את התלות הרב ערכית $A imes B$, וכן שגודל R נק') נתון של R על R שווה ל-2. האם נובע מכך שמספר השורות הכולל ב- R הוא זוגי? מקו או תנו דוגמה נגדית.	הו
(0,0,0),(1,1,1),(2,1,1) ית:	דוגמא נגדי

ג. (7 נק') האם הסכמה המקורית ב- 3NF? אם כן הוכיחו, אם לא פרקו את הסכמה פירוק

עאלה 22) XML −4 שאלה

נתון ה-DTD הבא עבור דולפינים וחוקרים. הניחו שצומת המסמך db הוא בן יחידי של השורש.

```
<!ELEMENT db (school+,station+)>
<!ELEMENT station (researcher *)>
<!ELEMENT school (name,dolphin+)>
<!ELEMENT dolphin (name,log?)>
<!ATTLIST dolphin
    idn ID #REQUIRED
    age CDATA #IMPLIED>
<!ELEMENT name (#PCDATA)>
<!ELEMENT log (#PCDATA)>
<!ELEMENT researcher (name,log?)>
<!ATTLIST researcher
    idn ID #IMPLIED
    acq IDREFS #IMPLIED>
```

הסבר: name הוא תמיד שם (של להקה, יונק, וכו) ו-log הוא מידע שנצבר על יונק מסוים או שחוקר מסויים צבר. המסד שומר מידע על כל להקה school, כל דולפין בתוכה dolphin, כל תחנת מחקר מסויים צבר. המסד שומר מידע על כל להקה researcher, וכל חוקר בתוכה researcher. לכל חוקר יש גם רשימת מכרים מכרים ו/או דולפינים.

1. (7 נק') תארו כיצד ניתן לשנות את ה-DTD כך שניתן יהיה לשמור עבור כל דולפין את הלהקות קודמות בהן היה חבר.

```
יש להוסיף
<! ATTLIST school
SchoolId
            ID
                  # REQUIRED
                                             ולשנות את רשימת התכונות של דולפין:
<! ATTLIST dolphin
Id
            ID
                         # REQUIRED
            CDATA
                         # IMPLIED
Age
oldSchools
            IDREFS
                         # IMPLIED
                        (#IMPLIED- מותר גם להגדיר את התכונה school עבור
```

2. (7 נק') רשמו שאילתא ב-XPath המחזירה את כל החוקרים שאינם מכירים אף דולפין.

```
//researcher[not(id(@acq)/self::dolphin)]
```

3. (8 נק') רשמו שאילתא ב-XQuery המחזירה לכל דולפין שמכירים אותו את שמות החוקרים שמכירים אותו. אין להחזיר דולפינים שאף חוקר אינו מכיר. יש להניח כי שם המסמך בו משתמשים הוא db.xml. על הפתרון לציית ל-DTD הבא עם result כבן יחידי של השורש:

```
<!ELEMENT result (dolphin *)>
<!ELEMENT dolphin (name, rname *)>
<!ELEMENT name (#PCDATA)>
<!ELEMENT rname (#PCDATA)>
```

```
<result>
{
for $d in doc(db.xml)//dolphin
let $r:=doc(db.xml)//researcher[$d/@id=id(acq)/@id]
where $r
return
<dolphin>{$d/name,
    (for $t in $r return <rname>{$t/name/text()}</rname>)
    }</dolphin>
} </result>
```