מבחן במסדי נתונים, מועד אי, תשעייז מסי הקורס 67506

תאריך הבחינה: ז שבט, תשעייז (3.2.2017) מרצים: פרופי שרה כהן

פרופי יהושע שגיב

אסור לכתוב בשוליים!

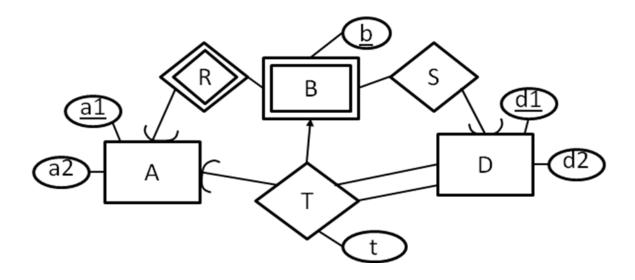
<u>הנחיות כלליות</u>

- משך הבחינה: 3 שעות. חומר סגור
- ענו על כל השאלות (בבחינה יש 14 שאלות) •
- סמנו תשובה אחת בלבד כשצריך לבחור בין כמה אפשרויות, אלא אם נאמר אחרת
 - רשמו מספר מזהה בראש כל דף
 - אל תבזבזו זמן על מתן תשובות לא לעניין! ענו רק על מה שנשאלתם •
- אפשר להשתמש במחשבונים פשוטים (ללא זיכרון לאגירת נוסחאות או מידע כלשהו)

נקודות	שאלה
	1
	2
	3
	4
	5
	6
	7
	8
	9
	10
	11
	12
	13
	14
	סהייכ

שאלה 1 (6 נקודות)

: נתונה דיאגראמת ישויות וקשרים



תרגם את הדיאגרמה ליחסים. בכל יחס יש לציין את שם היחס, שמות השדות וכן את המפתחות של היחס. אם יש כמה אפשרויות לבחור מפתח ליחס, יש לציין את כל האפשרויות.

```
A(a1, a2)
B(a1, b, d1) [ OR B(a1, b) and S(a1, b, d1) ]
D(d1,d2)
T(a1, a1B, b, d11, d12, t) with one of the following keys
1) a1B, b, d11, d12
2) a1, d11, d12
```

עמוד 3 מתוך 10	מספר מזהה:

ודות)	(8 נק	שאלה 2

בכל אחד מהסעיפים הבאים, הוכיחו את הטענה הנתונה או תנו דוגמה נגדית פשוטה.

א. ידוע שהתתי קבוצה היחידות הסגורות של ה A_1,\dots,A_n הם הקבוצה היחידות היחידות הסגורות או א. ידוע שהתתי קבוצות היחידות הסגורות של גדית פשוטה $\{A_1,\dots,A_n\}$

יהי $X {
ightarrow} Y$ תלות לא טריואלית ב-F. נניח ל דרך השלילה ש-X אינו מפתח על. נסתכל על הקבוצה $X {
ightarrow} Y$ קבוצה זו סגורה, על פי ההגדרה. היא לא ריקה כי X אינו ריק. היא אינה שווה ל- $X {
ightarrow} Y$ כי X אינו מפתח. אז, מצאנו קבוצה סגורה נוספת, בסתירה לנתון. $X {
ightarrow} Y$

R: פשוטה נגדית פשוטה או תן הוכח סגורות. הוכח של אל של ב. ב. ידוע שכל התתי קבוצות של $A_{\rm 1}, \dots, A_{\rm n}$ של התתי קבוצות של בהכרח ב-BCNF.

יהי $X \rightarrow Y$ תלות ב-E. נראה שהתלות בהכרח טריויאלית ולכן היחס ב-BCNF. נניח על דרך השלילה שהתלות אינה טריויאלית. נסתכל על הקבוצה X^+ מכיוון שהתלות אינה טריויאלית. בסתכל על הקבוצה X^+ שונה מ-X. לכן, X אינה סגורה, בסיתרה לנתון.

מספר מזהה : _____ מספר מזהה מספר מזהה ב

שאלה **3** (8 נקודות)

נתונה סכמה (R=(A,B,C,D,E,G ותלויות פונקציונליות

 $F = \{ADB \rightarrow E, E \rightarrow GC, CB \rightarrow D, A \rightarrow C, G \rightarrow AB, D \rightarrow G\}$

 $R_{1} = (C,D,G)$ ו- $R_{1} = (A,B,C,E)$ כמו כן, ניתן פירוק של R לתתי של

 R_1 על F על ההטלה של מינימאלי מינימאלי על רשום כיסוי

 $A{\rightarrow}C, E{\rightarrow}A, E{\rightarrow}B, BC{\rightarrow}E$

לא

15

יאם R_1 ב-3NF?

יאס R_1 ב-BCNF?

 R_2 על F על ההטלה של מינימאלי מינימאלי ב. רשום כיסוי

 $D \rightarrow C, D \rightarrow G, G \rightarrow D$

לא

לא

(12)

האם R_2 ב-3NF!

:BCNF-ב R₂ האם

שאלה 4 (6 נקודות)

מבצעים את סדרת הפעולות הבאות:

```
create table R(a integer, b integer);
insert into R values (1,1);
insert into R values (1,2);
insert into R values (2,1);
insert into R values (2,2);
insert into R values(2,3);
insert into R values(3,1);
select a from R R1
where not exists (select b from R R2
                 except
                 select b from R R3 where R3.a = R1.a)
union all
select a from R R4
where not exists (select * from R R5
                 where R5.a not in (select R6.a from R R6
                                     where R6.b=R4.b);
```

אילו שורות יוחזרו על ידי השאילתה!

2, 2, 2, 1, 2, 3

מספר מזהה : עמוד 5 מתוך 10	
(8 נקודות) <u>5 ז</u>	<u>שאלה</u>
\cdot F וקבוצת תלויות פונקציונאליות וקבוצת R =(A,B,C,D,E,G) סכמה	נתונה
$A \rightarrow B$, $BC \rightarrow G$, $GE \rightarrow CD$, $B \rightarrow E$, $D \rightarrow A$	
כתבו את כל המפתחות של R.	א.
GA, GB, GD, GE, CD, AC, BC	
ב-3NF؛ נמק בקצרה את תשובתך.	ב.
. האטריבוטים מופיעים במפתח ובפרט צד שמאל של כל תלות הוא שדה במפתח.	כן. כל
מצאו פירוק של R ל-BCNF שהוא ללא אובדן, בעזרת האלגוריתם שנלמד בכיתה. ציינו את התלויות הפונקציונליות שלפיהן התבצע הפירוק.	κ.
AB, BE, DA, CDG	

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

٦ ١٥	עמוד 6 מתון	מזהה:	מספר

שאלה 6 (8 נקודות)

להלן הגדרת יחסים בבסיס נתונים כלשהו:

People(<u>pId</u>, name) SickDays(pId, month, year, numdays)

הטבלה People מכילה מידע על אנשים – מספר מזהה, ושם. הטבלה People מכילה שידע על אנשים שמציינות את מספר ימי המחלה של אנשים לפי חודש ושנה. ניתן להניח שהטבלה אינה מכילה ערכי NULL.

כתוב את השאילתה הבאה בSQL:

החזר את שם האיש (או אנשים, במקרה של שוויון) שהיו חולים בשנת 2016 הכי הרבה ימים, בתנאי שסכום ימי המחלה שלהם, בכל השנים ביחד, הוא לכל היותר 100. במילים אחרות, שם של איש p צריך להיות בתוצאה אם p היה חולה לכל היותר 100 ימים בסהייכ וגם p היה חולה הכי הרבה ימים בשנת 2016 (כלומר, הכי הרבה ימים בהשוואה לכל אחד אחר, כולל אלה שהיו חולים יותר מ- 100 ימים בסהייכ).

```
select name
from People
where pid in ( select pid
              from SickDays
              group by pid
             having sum(numdays)<=100
            intersect
              select pid
              from SickDays
              where year = 2016
              group by pid
              having sum(numdays)>=all (select sum(numdays)
                                          from SickDays
                                          where year = 2016
                                          group by pid)
              )
```

```
שאלה 7 (6 נקודות)
```

: מבוצע קטע הקוד הבא

```
create table R(a integer);
create function rrr() returns trigger as$$
declare
   c integer;
begin
   select count(*) into c from R;
   if (c < new.a) then
    update R set a = c where a = new.a;
    insert into R values(new.a);
    return new;
   end if;
   if (c > new.a) then
    delete from R where a >= new.a;
    insert into R values(new.a);
   end if;
   return new;
end
$$language plpgsql;
create trigger RRR
after insert on R
for each row
execute procedure rrr();
insert into R values(5);
                       מה הוא תוכן הטבלה R לאחר ביצוע כל הקוד הרשום למעלה!
                                                 1, 2, 3, 4, 5 השורות
                             מה יקרה אם כעת נבצע את הפעולה הנוספת הבאה!
insert into R values(3);
                                        1, 2, 3 כעת יהיו בטבלה השורות
```

מה יקרה אם כעת נבצע את הפעולה הנוספת הבאה!

insert into R values (-1);

הטריגר יכנס ללולאה אינסופית

עמוד 8 מתוך 10		_: מספר מזהה			
		וני הביטויים שקו	ים, סמנו 1 אם ש 3 אם אין הכלה ב 3 אם רו ה T ₪	וד משני הסעיפי $\pi_{ m X}({ m S}\Join { m T})$	בשני הי בכל אר משני ה א.
				(8 נקודות)	<u>שאלה '</u>
ל אטריבוט הוא תמיד	ו כן, V(R,B)=100, י	ינקציונליות). כמ ית היחסים הוא 0	שר של תלויות פו לכל אחד משלוש	מר, מפתח בהקי .V(T, גודלו שי	C)=20, C)=20,
כל צירוף אחר של	לו קטן ממש מזה שב	ומות בתוצאה שי		סמנו את הציו שניים מבין ה	.1
î	ד. אין צירוף כזר	$R \bowtie T$.	S ⋈ T .⊐	· ·	
יעושים את הצירוף	מיד לאחריו (ולפני ש דות	אותו ראשון, אז נ זקת חלק מהעמו			.2
î	ד. אין צירוף כזר	R ⋈ T .λ	$S \bowtie T$	$R\bowtie S$.	
בבלוקים של תוצאת	ת ביניים, מה הגודל.		את הביטוי בדרך נה ביותר שבכלל		.3
20,000 .7	ג. 10,000 _ בו כאן את הנכונה	ב. 150	ב. 100	א. 50	

4. בהנחה שאת שתי פעולות הצירוף עושים בשיטה של block nested loop join, מה המחיר

5. בהנחה שאת שתי פעולות הצירוף עושים בשיטה של hash join, מה המחיר הטוב ביותר

500 .7

900 .0

1,000 .7

1,500 .0

ה. 600

1200 .>

1,100 (ה.

1,600 .

הטוב ביותר שאפשר להשיג בדרך זו (בהתאם לכל הנתונים בתחילת השאלה)!

450 .λ

750 .n

ג. 900

יא. אם כל התשובות הקודמות אינן נכונות, כתבו כאן את הנכונה

1,400 .n

יא. אם כל התשובות הקודמות אינן נכונות, כתבו כאן את הנכונה __

שאפשר להשיג בדרך זו (בהתאם לכל הנתונים בתחילת השאלה)!

ב. 400

700 .7

ב. 700

1,300 .7

300 א.

650 .1

א. 600

1,200 .1

מתוך 10	עמוד 9 ו	מזהה:	מספר
---------	----------	-------	------

שאלה 10 (6 נקודות)

סמנו את הסעיף שהטענה הכתובה בו נכונה.

- א. העדיפות הכי נמוכה לשמירת בלוקים בחוצץ (buffer) ניתנת לצמתים של עצי +B, כי רוב הזמו הוראים בלוהים של היחסים ולא של עצים אלה.
 - ב. הבעיה עם בלוקים של overflow באינדקס דליל (sparse index) היא שבשום מקרה אי אפשר למלא אותם עד הסוף, כי הקובץ שעליו מצביע האינדקס חייב להיות ממוין.
- כשיש אינדקס דליל עם חזרות, אז כשמחפשים את כל הרשומות עם ערך נתון, ממשיכים לבלוק הבא של הקובץ (שעליו מצביע האינדקס) אם ורק אם לרשומה האחרונה בבלוק יש את הערך שמחפשים.
- ד. נתון אינדקס אחד על אטריבוט A ואינדקס שני על B. רוצים למצוא את כל הרשומות של היחס ($A=10 \land B=25$ שמקיימות אמקיימות פריחס ($A=10 \land B=25$ שמקיימות מצביעים (pointers) אם ורק אם לפחות אחד משני האינדקסים הוא דליל.
 - ה. כל התשובות הקודמות אינן נכונות.

שאלה 11 (8 נקודות)

B(S)=10,000 ו- B(R)=400 . $\pi_{AC}\sigma_{B=3}\left(R(A,B)\bowtie S(B,C)\right)$ ו- V(R,B)=400 ו- V(R,B)=400 במו כן, V(R,B)=400 ו- V(R,B)=400 . היחס S ממוין על B כמו כן, V(R,B)=400 ו- V(R,B)=400 בתים ובבלוק יש מקום ל- V(R,B)=400 בתים. בחוצץ (buffer) יש 70 בלוקים.

- 1. מה מספר הרשומות בתוצאה, בהנחה שלא מבטלים כפילויות אחרי ההטלה? א. 25,000,000 ב. 50,000,000 (ג. 100,000,000 ד. 400,000,000 ה. כל התשובות הקודמות אינן נכונות
 - 2. איזה פעולה תבוצע ראשונה בחישני היעיל ביותר של כל הביטוי? א. צירוף ב. הטלה גבחירה
- בהנחה שמחשבים את הצירוף בשיטה של block nested loop join, מה המחיר הטוב ביותר שאפשר להשיג בדרך זו (בהתאם לכל הנתונים בתחילת השאלה)?
 א. 10,400 ב. 10,600 ג. 10,700 ד. 20,400 ה. 20,600 ו. 20,700 א. 20,700 י. 67,200 י. 67,200 יא. אם כל התשובות הקודמות אינן נכונות, כתבו כאן את הנכונה _______
 - 4. האם אפשר להשתמש בשיטה של sort-merge join במקרה הזה? א. כן בלא ג. אי אפשר לדעת לפי הנתונים בשאלה
 - 5. האם אפשר להשתמש בשיטה של hash join במקרה הזה? א. כן בלא ג. אי אפשר לדעת לפי הנתונים בשאלה

לא

לא

כן

שאלה 12 (8 נקודות)

: נתון התזמון הבא

 $R_1(A)$, $R_3(A)$, $W_1(A)$, $R_2(A)$, $W_2(A)$, $W_3(B)$, $R_1(B)$, $W_1(B)$, $W_2(B)$

בכל אחד מהסעיפים, סמנו את התשובה הנכונה.

א. האם התזמון בר סדרתיות קונפליקטית!

יי יואב יוונובוון בו סיווניוני קונבל קסיוני.

ב. האם התזמון יכול להיווצר עייי פרוטוקול 2PL!

ג. האם אפשר למצוא חותמות זמן התחלתיות של העסקאות ושל כל הפריטים, כד שהתזמון יתקבל על ידי פרוטוקול חותמות הזמן!

ד. האם אפשר למצוא ערכים עבור חותמות הזמן הנדרשות, כך שהתזמון יתקבל על ידי פרוטוקול האימות?

שאלה 13 (8 נקודות)

בכל אחד מהסעיפים, סמנו את התשובה הנכונה.

- א. אם תזמון הוא ללא כתיבות עיוורות ויש בו גם כתיבות חסרות השפעה, אז הוא לא יכול להיות בר-סדרתיות מבטית.
- ב. הפרוטוקול האופטימי אינו מאפשר קריאות מלוכלכות, אבל זה אפשרי בפרוטוקול האימות. כן לא
- למניעת מצבי קיפאון (deadlock), כשמנעול משתחרר אז חייבים לתת wait/die למניעת מצבי קיפאון אותו לצעירה ביותר מבין כל העסקאות שמחכות לו, כדי למנוע היווצרות מצב של הרעבה (starvation).

ד. לבעיה האם שני תזמונים הינם שקולי מבטים יש אלגוריתם פולינומיאלי.

שאלה 14 (6 נקודות)

סמנו את הסעיף שהטענה הכתובה בו נכונה.

- א. כשמבטלים עיסקה בודדת צריך להחזיר לערכם המקורי רק את הפריטים ששונו (ע״י העיסקה) בדיסק של המסד. מה שנכתב רק בזכרון הפנימי (אבל לא על הדיסק) הוא חסר השפעה.
 - ב. במערכות שמשמתמשות בלוג אין צורך לבצע גיבוי של הנתונים.
 - ג. אם תזמון הוא ללא קריאות מלוכלכת אז הוא בהכרח בר-סדרתיות מבטית.
- בגלל השימוש בלוג אפשר לכתוב לדיסק של המסד בלוקים שיש בהם ערכים שנכתבו על ידי עסקאות שטרם התחייבו.
 - ה. כל התשובות הקודמות אינן נכונות.