מרצה : פרופ׳ יוהן מקובסקי מרצה : פרופ׳ יוהן מקובסקי

מתרגלים: מר עומר כייץ

מר דניאל גרפונקל

מערכות מסדי נתונים 236363

מועד אי (יי באדר התשעייג, 20 בפברואר 2013)

מס׳ סטודנט:

<u>פירוט השאלות והניקוד:</u>

ניקוד	נושא	מס׳
28	ERD	1
30	שאילתות מידע	2
30	פירוקים ותלויות פונקציונליות	3
16	XML	4
104	סה"כ	

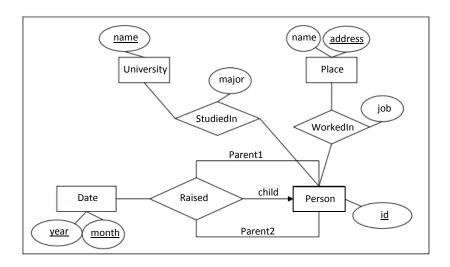
הנחיות לנבחנים

- . כתבו את התשובות אך ורק בטופס הבחינה ,המחברת מיועדת לטיוטה בלבד.
 - 2. מותר ומומלץ לכתוב את התשובות בעפרון.
- 3. בדף האחרון יש מקום נוסף לתשובות .אם צריך מקום נוסף לתשובות ,השתמשו במקום זה תוך ציון הדבר ליד השאלה המקורית.
 - 4. כל חומר עזר כתוב על נייר מותר בשימוש.
 - 5. אין לקבל או להעביר חומר עזר כלשהו בזמן הבחינה.
 - .6 בבחינה ארבע שאלות ללא בחירה .יש לענות עליהן במלואן.
- 7. בכל מקום שלא נאמר אחרת, יש לנמק את התשובות בקצרה .תשובות לא מנומקות לא תתקבלנה, למעט במקומות שבהם אתם מתבקשים לכתוב שאילתה.
 - 8. יש להשתמש רק בסימנים או פונקציות שנלמדו בתרגול או בהרצאה או שמופיעות בשקפים של הקורס.כל שימוש בסימון שאינו כזה מחייב הסבר מלא של משמעות הסימון.
 - 9. משך הבחינה שלוש שעות .תכננו את הזמן בהתאם .לא תינתנה הארכות זמן במהלך המבחן.
 - 10. הבחינה כוללת 9 דפים (כולל דף זה), בהם 17 עמודים. נא לוודא שיש בידכם את כל הטופס.
 - .11 כאשר ניקוד תתי הסעיפים אינו מצוין ,ניקוד הסעיף מתחלק שווה ביניהם.
 - .12 הניקוד אינו נועד לשקף את קושי השאלה ולכן מומלץ לקרוא קודם את כל השאלות.

בהצלחה

שאלה 1 – ERD (! נקי)

: מתונה דיאגרמת הERD הבאה



דיאגרמת הCRD מתארת אנשים (Person) המגדלים ילד (אדם נוסף) החל מחודש מסויים (Date).

:שאלות

: שדות

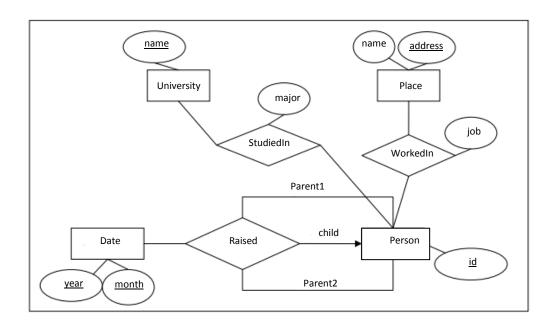
: מפתחות

תלויות פונקציונליות:

א. (10 נקי) השלימו את הטבלאות הבאות המתקבלות מתרגום ישיר של ה-ERD.

שם הטבלה : StudiedIn
: שדות
מפתחות:
תלויות פונקציונליות:
שם הטבלה : Raised

ב. (8 נקי) שנו את הדיאגרמה המקורית כך שלכל אוניברסיטה יהיה מיקום (ללא הוספת אטריביוטים חדשים).



ג. ענו על השאלות הבאות על פי דיאגרמת ה-ERD המקורית. חובה לנמק (בקצרה)

(5 נקי) האם הורים יכולים לגדל שלישיה שנולדה באותו יום!	i.
(5 נקי) כמה הורים יכולים לגדל ילד נמקו?	.ii

שאלה 2 – שאילתות מידע (? נק׳)

בסעיף זה מתייחסות לדיאגרמת ה-ERD שניתנה בשאלה 1 ולטבלאות שמהוות תרגום ישיר ממנה.	השאלות
--	--------

א. (6 נקי) תרגמו את השאילתה הבאה לשפה טבעית: SELECT Parent1, Parent2 FROM Raised GROUP BY Parent1, Parent2 HAVING COUNT(*)>=3 ביינו את סדר המשתנים DRC) (ציינו את השאילתה מסעיף אי (לא את תשובתכם לסעיף אי) (5 נקי) תרגמו את השאילתה מסעיף אי של הטבלאות בהם השתמשתם):

(6) נקי) כתבו שאילתת SQL המחזירה את תאריך הלידה (תאריך הלידה הוא החודש שמוגדר בטבלה Date, הנח שיש תאריך אחד כזה עבור כל אדם) של האנשים (child) אשר למדו את אותו major בלפחות שלוש אוניברסיטאות שונות וגם עבדו בלפחות חמש עבודות שונות באותו מקום (כתובת).

ډ.

rker(workerID, workerName) nager(managerID, managerName) rkedUnder(workerID, managerID) nanivich את כל העובדים אשר עבדו תחת מנהל אשר ניהל את כל העובדים.	או אר (ancestor)
rker(workerID,workerName) nager(managerID,managerName) rkedUnder(workerID,managerID)	
nager(managerID, managerName) rkedUnder(workerID, managerID)	(6 נקי) בהינתן מס
rkedUnder(workerID, managerID)	
RA המחזירה את כל העובדים אשר עבדו תחת מנהל אשר ניהל את כל העובדים.	
אוומווזאווו אונכל וועובוים אשן עבוד ונווונ מנוול אשן ניוול אונכל וועובוים.	בוחטו וחמוקטב בי
	ו שכוו שאילונוו בא

שאלה 3 – פירוקים ותלויות פונקציונליות (? נק׳)

תזכורת:

הוא משמר מידע אם ורק אם R הינתן סכמה R וקבוצת תלויות F, פירוק של R לתת-סכמות הוא R_1 וקבוצת תלויות	1.1
$R_1\cap R_2 o R_2$ או $R_1\cap R_2 o R_1$)

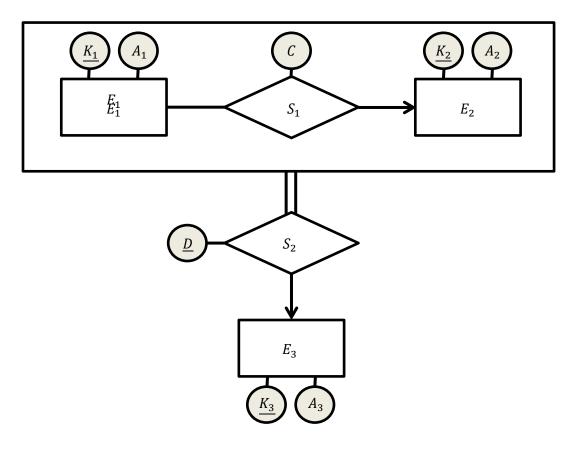
ם מתקיים R, אם מתקיים R לתת-סכמות R, אם מתקיים R הפירוק ופירוק ופירוק קבוצת קבוצת קבוצת לשל וקיים וקיים לשהו עבורו לשל וקיים ו $(\bigcup_{i=1}^n \pi_{R_i} F)^+ = F^+$ משמר מידע.

נקי) נתונה הטענה הבאה : בהינתן התלויות $x o y$, $z o w$ מתקיימת גם הרבאמצעות כללי ההיסק ואקסיומות ארמסטרונג שנלמדו) או הפרך.
x o y, נקי) נתונות התלויות הפונקציונליות $z o y$
xu o z מצא u עבורו לא מתקיימת התלותi
בובר ש קברו ו לרו בווב וווב וווב לווב לווב או
.xu o z מצא u עבורו מתקיימת התלותii
i

ונתונה קבוצת תלויות ונתונה או ונתונה $R[K_1A_1K_2A_2K_3A_3CD]$ ג.

$$F = \begin{cases} K_1 \to A_1 \\ K_2 \to A_2 \\ K_3 \to A_3 \\ K_1 \to CK_2 \\ K_1D \to K_3 \end{cases}$$

: המתאימים לדיאגרמת ה-ERD הבאה



ת מהדיאגרמה.	ישירוו
.הוכח שהפירוק P_1 הוא משמר מידע	.a
. הוכח שהפירוק P_1 הוא משמר תלויות	.b
<u>.</u> ,	

הנובע P_1 = { $E_1[K_1A_1], E_2[K_2A_2], E_3[K_3A_3], S_1[K_1K_2C], S_2[K_1K_3D]}$.i

.BCNF הוא בצורה הנורמלית P_1	הוכח שהפירוק	.c

$P_2 =$	$\{E_1[K_1A_1],E_2[K_2A_2],E_3[K_3A_3],S'[K_1K_2K_3CD]\},$: R ט נתון פירוק נוסף עבור	(9 נק
	.האם הפירוק P_2 הוא משמר מידע? הוכח או הפרך	.a
	_	
	. האם הפירוק P_2 הוא משמר תלויות? הוכח או הפרך	.b

 . האם הפירוק P_2 הוא בצורה הנורמלית BCNF הוכח או הפרך הוא בצורה הנורמלית	.c

(נקי) XML – 4 שאלה

: עבור מסד הנתונים של פיצריה

ELEMENT orders order*
ELEMENT order (pizza+,sidedish*)
ATTLIST order</td
datetime CDATA #REQUIRED
client CDATA #REQUIRED
delivery (no yes) "no"
>
ELEMENT pizza topping+
ELEMENT topping topping*
ATTLIST topping</td
numOfSlices CDATA #REQUIRED
name ID #REQUIRED
>
ELEMENT sidedish EMPTY
ATTLIST sidedish</td
price CDATA #REQUIRED
name CDATA #REQUIRED
>
אלות: יאלות:
א. ענו על השאלות הבאות לגבי ה-DTD ונמקו בקצרה:
i (sidedish) והאם ניתן להזמין רק מנת צד (sidedish)!

ני זמינו את אותה מנת צד (sidedish) במחירים שונים. אם כן,	·
את! אם לא, הסבר מדוע וכיצד ניתן לתקן זאת!	ווטבו מוועוכיצו ניונן לונקן ז
אם ניתן להזמין פיצה עם תוספת כפולה כלשהי (שימו לב,	
ג, תוספת X כפולה תוגדר כתוספת X על גבי תוספת X)!	בהנחה שקיימת תוספת מסוג)
וזירה את כל ההזמנות שכוללות מגשים לא מלאים, כלומר	אר וביו) בחבר ועאילחת YDath1 O בחיי
וויר רואות כל ההדובמת סבוללות מגשים לא מלאים, בקומה ה של 8 (לצורך ספירת המשולשים יש להתייחס רק לתוספות	
ל גבי תוספת). הניחו שהפעולות האריתמטיות מוגדרות בשפה.	הראשיות, כלומר לא לספור תוספת ע

	i. (4 נקי) כתבו תוכנית XQuery המקבלת מסמך pizza.xml הו
נד (sidedisn) בכמה הזמנות לו. אלמנט השורש של המסמד	בתחילת השאלה ומדפיסה מסמך המפרט לכל שם של מנת צ הוזמנה מנת צד עם שם זה ומדפיסה את פרטי ההזמנות הלי
,	.sidedishes החדש יקרא
הקודם.	ii. (2 נקי) כתבו DTD המתאים לפלט התוכנית שכתבתם בסעיף

.. ענו על השאלה הבאה על פי הDTD המקורי שניתן בתחילת השאלה ללא השינויים מסעיף אי.

מקום נוסף לתשובות

השאלה∕השאלות.			
: צאלה	: סעיף		
	: סעיף		

	: סעיף	: שאלה