

#### 2023 – מסדי נתונים, אביב 236363

### תרגיל בית מס' 1

ERD, RA, RC, Datalog :נושאי התרגיל

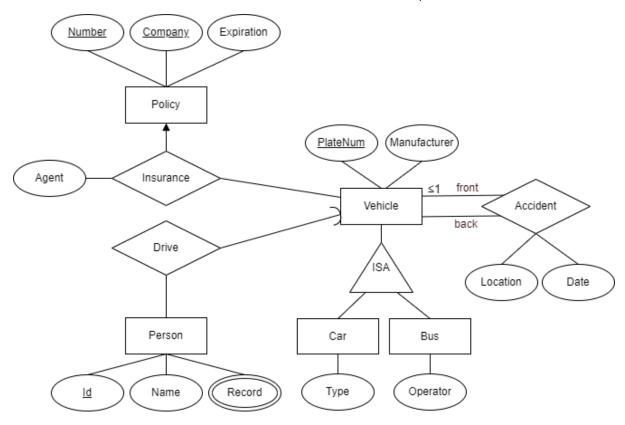
- מתרגלת אחראית: שיר רוטמן.
- ההגשה בזוגות ומוקלדת בפורמט PDF בלבד, עד לתאריך 15/5/2023.
  - שאלות על התרגיל יש לשאול בפורום הייעודי בפיאצה:
    .https://piazza.com/technion.ac.il/spring2023/236363
    - שאלות אדמיניסטרטיביות יש להפנות לאופיר פדר.

#### פרטי המגישים:

л.т.	
1.	200819456
2.	313511602

# (נק') ERD – 1 שאלה

התבוננו בתרשים ה-ERD הבא שתוכנן עבור שמירת מידע על תאונות דרכים:



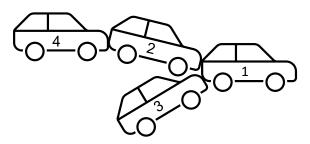
#### :תיאור הישויות בתרשים

- אדם; Id הוא מספר תעודת הזהות שלו, Name הוא שמו ו-Record מחזיק את הסטוריית עבירות Id התנועה שלו.
- Policy פוליסת ביטוח; Number הוא מספר הפוליסה, Company חברת הביטוח ו-Expiration תאריך פקיעת התוקף שלה.
  - בלי רכב; PlateNum היצרן. PlateNum כלי רכב;
    - מבונית; Type הוא סוג המבונית (פרטית, שבורה ובו').
    - אוטובוס; Operator מחזיק את החברה שמפעילה אותו. **Bus**
    - שציינים את הרכבים הקדמי והאחורי בהתאמה בעת התנגשות/תאונה. ∙ back מציינים את הרכבים הקדמי
- לוחית רישוי היא מספר חיובי, ובמידה ובתאונה מסויימת אין רכב קדמי, מס' הלוחית של הרכב הקדמי הוא 0 (ניתן להניח שקיים במסד הנתונים Vehicle שמספרו הוא 0).

לדוגמה, התאונה הבאה תיוצג ע"י רשומה יחידה בה הלוחית של הרכב האחורי היא 1 והלוחית של הרכב הקדמי היא 0:



ואילו התאונה הבאה תיוצג למשל ע"י 3 רשומות – אחת בה הלוחית הקדמית היא 1 והאחורית היא 2, אחת בה הלוחית הקדמית היא 1 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 2 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 3 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 3 והאחורית היא 3 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 3 והאחורית היא 3 ואחת בה הלוחית הקדמית היא 3 והאחורית היא 3 והאח



א. תרגמו את תרשים ה-ERD לטבלאות המתאימות על-פי הכללים שנלמדו בקורס. עבור כל טבלה, יש לרשום את סכמת הטבלה שתתקבל בתרגום, כולל **סימון מפתחות בקו תחתון וציון מפתחות זרים**.

Policy(Number, Company, Expiration)

Insurance(<u>PlateNum</u>, Agent, Number, Company) Number & Company are FK

Person(<u>Id</u>, Name, PlateNum) PlateNum is FK

Record 🔟 Record) =

Vehicle(PlateNum, Manufacturer)

Car(PlateNum, Type) PlateNum is FK

Bus(<u>PlateNum</u>, Operator) PlateNum is FK

Accident(PlateNum1, Location, Date, PlateNum2) PlateNum1 & PlateNum2 are FK

ב. בהתייחס לתרשים ה-ERD הנתון, עבור כל אחת מהטענות הבאות קבעו האם היא נכונה או לא ונמקו:

1. ייתכן רכב ללא פוליסת ביטוח.

נכון, האילוץ הוא שלכל רכב יש לכל היותר חברת ביטוח אחת, יכול להיות שאין כלל.

.2 לכל אוטובוס יש נהג (Person) שמקיים את היחס

לא נכון, לפי אילוצי השרטוט, לכל נהג יש רכב אך לא בהכרח לכל רכב יש נהג.

.3 ייתכן רכב עם יותר מנהג אחד.

נבון, אך ההיפך לא נבון, זאת ביוון שהחץ של unique reference מופנה לביוון הרכב.

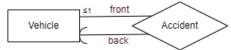
ג. בעת רוצים לשנות את התרשים כך שניתן יהיה לדעת גם מי השוטר שהגיע למקום התאונה ומתי. מה הם השינויים המינימליים שיש לעשות בתרשים על מנת להשיג זאת?

בעל התכונה ביתן להפוך את היחס Accident לישות ולחבר אותה לחבר אותה לחבר באמצעות היחס Accident בעל התכונה Time

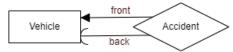


- ד. עלה הצורך לשמור את הנתונים בצורה שתאפשר להסיק את הסדר הכרונולוגי בו הרכבים התנגשו בכל תאונה (למשל עבור תאונות שרשרת או תאונות מהצורה שתוארה בדוגמה השניה\*), גם במחיר של אובדן המידע על מי התנגש במי\*\*.
- \* בדוגמה הנתונה, לא ניתן לדעת למשל האם רכב 3 התנגש ברכב 1 לפני שרכב 4 התנגש ברכב 2 או להיפך, או בכלל מי היה הראשון שהתנגש ברכב 1.
- \*\* באותה דוגמה, כעת נסכים לקבל מצב בו לא נדע בין מי למי היו ההתנגשויות, אלא נתייחס למכוניות 1-4 כמעורבות באותה תאונה. **הניחו שלא ייתכנו שתי תאונות שונות באותו מקום ובאותו תאריך**.

לשם כך התייעצו עם האחים אליס, בוב וצ'רלי ממן, בוגרי הקורס מסדי נתונים. צ'רלי טוען שהשינוי הבא יענה על הצורך הזה:



בוב טוען שאם נוריד את אילוץ הדרגה שבתרשים הנתון, נוכל גם להימנע מהצורך לאכוף ולתחזק אותו וגם לקיים את הדרישה הנוכחית, ומציע את השינוי הבא:



אליס טוענת ששניהם טועים. מי מהאחים צודק? הסבירו.

אליס צודקת.

הפתרון של צ'רלי אינו נכון כיוון שבמקרה של די רכבים שעשו תאונה כשהם מאחורי רכב משותף (כמו בדוגמא 2) לא נוכל לשמור זאת בטבלה.

הפתרון של בוב אינו נכון כיוון שנוצרת בעיה בתרגום לטבלאות, לא ברור איך להתייחס לAccident.

# (נק') RA – 2 שאלה

 $\sigma, \rho, \mathcal{N}, \mathcal{N}$  אינו תלוי באופרטורים  $\pi$  אינו ההטלה הוכיחו כי אופרטור ההטלה

.  $\pi_{\scriptscriptstyle A}(R)$ - נראה כי אין שאילתה מעל  $\{\sigma, 
ho, -, imes, \cup\}$  השקולה לי נראה כי אין שאילתה מעל וואסכמה R(A,B)

 $\{\sigma, \rho, -, \times, \cup\}$  מעל  $\varphi = \pi_{\scriptscriptstyle A}(R)$  נניח שקיימת  $\varphi$  כך ש

**2 הוא לפחות attributes- מספר ה-attributes** כנ"ל מתקיימת התכונה: מספר סי עבור כל  $\phi$  כנ"ל מתקיימת התכונה:

בסיס: 1.  $\varphi = R$ , מתקיים כי ב-Rיש שתי עמודות בסכמה

.B-ו A שהם attributes יש שני,  $q=\{< A: a, B: b>\}$  .2

צעד: בהינתן  $\,\phi\,$  ו-  $\,\psi\,$  המקיימות את התכונה

- .  $\sigma(\varphi) \subseteq R$  -מקיימת את התכונה כיוון ש $\sigma(\varphi)$  .1
- בסכמה. מקיימת את התכונה כיוון ששינוי שם של עמודה אינו משנה את מספר העמודות בסכמה. ho(arphi)
  - $\phi$  מקיימת את התכונה כיוון שהתוצאה מוכלת ב $\phi-\psi$  .3
- 4.  $\phi \times \psi$  מקיימת את התכונה כיוון שמספר העמודות בסכמת התוצאה הוא סכום מספר העמודות בסכמות של . $\psi \cdot \psi$  .
  - .5 מקיימת את התכונה כיוון שהפעולה אינה משנה את הסכמה (שמשותפת לשתיהן).  $\varphi\cup\psi$  .5 ראינו כי עבור  $\pi_A(R)$  מעל  $\{\sigma,\rho,-,\times,\cup\}$  מתקיימת התכונה, נשים לב כי עבור  $\phi$  מעל  $\phi$  מעל  $\phi$  מעל התוצאה היא בעלת עמודה אחת בלבד A. כלומר לא קיימת  $\phi=\pi_A(R)$  מעל  $\{\sigma,\rho,-,\times,\cup\}$  .

# (נק') RA, RC – 3 שאלה

בשאלה זו נסתכל על מסד הנתונים שמתואר בשאלה הראשונה (ERD). לכל אורך השאלה ניתן להניח שמסד הנתונים אינו מכיל ערכי null ושבכל תאונה מעורבים בדיוק שני רכבים, קדמי ואחורי.

- 1. בסעיף זה ניתן להניח כי לא קיימות פוליסות ביטוח שתאריך פקיעתן עבר.
- BIG המחזירה את שמות האנשים הנוהגים ברכב שמבוטח המחזירה את שמות האנשים המחזירה ('Company = 'BIG').

```
\pi_{Name}\sigma_{Company=BIG}Person 
ightharpoontended Insurance
```

ב. כתבו שאילתה מקבילה ב-RC.

```
\{name \mid \exists i, p : Person(i, name, p) \\ \land (\exists m, a, n : Vehicle(p, m) \land Insurance(p, a, n, BIG))\}
```

.2

א. כתבו שאילתה ב-RA המחזירה את הסוכנים שלא מבטחים מכוניות שהיו מעורבות בתאונה.

```
\pi_{Agent}Insurance - \pi_{Agent}(Insurance \rhd \lhd (\pi_{PlateNum}Veir le \rhd \lhd \pi_{PlateNum}Accident))
```

ב. כתבו שאילתה מקבילה ב-RC.

```
\{a \mid \exists p, n, c : Insurance(p, a, n, c) \\ \rightarrow \forall l, d, p' : \neg Accident(p, l, d, p') \land \neg Accident(p', l, d, p)\}
```

.3

א. כתבו שאילתה ב-RA שמחזירה את התאריכים בהם היתה בדיוק תאונת דרכים אחת.

```
\pi_{\textit{Date}} Accident - \\ \pi_{\textit{Date}} \sigma_{\textit{PlateNum1} \neq \textit{PlateNum}\_1,\textit{PlateNum1} \neq \textit{PlateNum2}} (Accident \, \triangleright \, \triangleleft \, \rho_{\textit{PlateNum1}/\textit{PlateNum}\_1} Accident)
```

ב. כתבו שאילתה מקבילה ב-RC.

```
\{d \mid \exists p, l, p' : \\ Accident(p, l, d, p') \rightarrow \forall q, l', q' : \neg Accident(q, l', d, q')\}
```

4. נתונה שאילתת ה-RA הבאה:

$$\pi_{Agent}\left(Insurance\bowtie\left(\left(\pi_{Company, Manufacturer}(Insurance\bowtie Vehicle)\right)\div\pi_{Manufacturer}Vehicle\right)\right)$$

א. הסבירו בקצרה ובמילים פשוטות מה השאילה מחזירה.

השאילתה מחזירה את הסוכן של חברות הביטוח המבטחות את כל יצרני הרכבים שעשו תאונות

, אם כן, הראו כיצד. אם לא,  $\{\sigma,\pi,
ho, imes,U\}$  ב. האם ניתן לכתוב את השאילתה הזו אך ורק עם האופרטורים האם ניתן לכתוב את השאילתה הזו אך ורק עם האופרטורים

לא ניתן, השאילתה דורשת שימוש באופרטור ההפרש ולא ניתן לכתוב אותה בלי האופרטור הנ"ל (כפי שראינו בשאלה 2)

5. דן, סטודנט בקורס מסדי נתונים ואחיהם הצעיר של אליס, בוב וצ'רלי, ניסח את שאילתת ה-RC הבאה במטרה להחזיר את הסוכנים שעובדים עם כלל חברות הביטוח:

{agent:

∀company ∃plateNum, number[Insurance(plateNum, number, company, agent)]} האם השאילתה של דן תלויה בתחום? אם כן, הראו דוגמה המוכיחה זאת ותקנו את השאילתה כך שלא תהיה תלויה בתחום. אם לא, נסחו את השאילתה ב-RA.

השאילתה תלוייה בתחום.

 $D1 = \{ 'a' \}, D2 = \{ 'a', 'b' \}$  נגדיר את התחומים

בלבד Insurance('a', 'a', 'a', 'a') בלבד במשר ב*DB* 

השאילתה בתחום הראשון תחזיר את את 'a' כסובן מתאים אך בתחום השני הוא כבר לא מתאים כיוון שהסובן הנ"ל לא עובד עם חברת הביטוח 'b' שנמצאת בתחום.



# (נק') Datalog – 4 שאלה

נתונים הפרדיקטים הבאים (EDB) המייצגים מאגר מידע על סרטי קולנוע:

- 1. Movies(Title, Director, Actor) הסרטים שבמאגר; בכל רשומה יש את שם הסרט, במאי הסרט ושחקן Movies (Title, Director, Actor) .1 המשחק בו.
- 2. Cinemas(Theater, Address, Phone) בתי קולנוע; בכל רשומה יש את שם הקולנוע, כתובתו ומספר הטלפון שלו.
- 3. Schedule(Theater, Title, Time) לוח הקרנות; בכל רשומה יש שם של בית קולנוע, סרט שמוקרן בו ומועד ההקרנה.

לאורך השאלה, הניחו שלכל סרט יש במאי אחד בלבד.

בסעיפים הבאים תידרשו לכתוב תכניות Datalog, במידת הצורך עם שלילה. במידה ולתכנית שכתבתם נדרש ריבוד, ציינו זאת וסמנו כל רובד בנפרד, כך שמספר השכבות בריבוד יהיה מינימלי.

בנוסף, במידת הצורך, בכל סעיף ניתן להשתמש בפרדיקטים שהוגדרו בסעיפים קודמים (IDB).

א. כתבו תכנית Datalog המחזירה את השמות והכתובות של בתי הקולנוע שמקרינים סרטים בבימויו של טרנטינו.

 $TarantinoMovie(T) \leftarrow Movies(T, "Tarantino", a)$   $TarantinoTheater(T, A) \leftarrow Schedule(T, t, t'), Cinemas(T, A, p), TarantinoMovie(t)$ 

ב. כתבו תכנית Datalog המחזירה את הסרטים שטרנטינו ביים אך לא שיחק בהם.

 $TarantinoPlay(M) \leftarrow Movies(M, d, "Tarantino")$   $TarantinoNotPlay(M) \leftarrow TarantinoMovie(M), \neg TarantinoPlay(M)$ 



ג. כתבו תכנית Datalog המחזירה את הסרטים בהם כל השחקנים שיחקו באיזשהו סרט שביים טרנטינו.

 $PlayTarantinoMovie(A) \leftarrow Movies(t, "Tarantino", A)$  $WithTarantinoActor(M) \leftarrow Movies(M, d, a), PlayTarantinoMovie(a)$ 



ד. כתבו תכנית Datalog המחזירה את הבמאים שכל אחד מהשחקנים הקיימים שיחק באיזשהו סרט שלהם.

 $DidntWorkWithDirector(A, D) \leftarrow \\ Movies(t, D, a), Movies(t', d, A), \neg Movies(t', D, A) \\ WorkedWithAll(D) \leftarrow \\ Movies(t, D, a), Movies(t', D, a'), \neg DidntWorkWithDirector(a', D) \\ \blacksquare$ 

ה. כתבו תכנית Datalog המחזירה את כל הזוגות של שחקנים שמשחקים בדיוק באותם סרטים.

Separated  $(A, A') \leftarrow Movies(t, d, A), \neg Movies(t, d, A')$ Work Only Together  $(A, A') \leftarrow Movies(t, d, A'), \neg Separated(A, A'), \neg Separated(A', A)$ 

ו. נגיד ששחקן א' מקושר לשחקן ב' במידה ושיחק איתו באותו סרט או ששיחק באותו סרט עם שחקן אחר שמקושר אליו. פורמלית, אם נגדיר גרף בו הצמתים הם שחקנים והקשתות הן סרטים בהם שיחקו יחד, שחקנים מקושרים הם אליו. שומסלול פשוט ביניהם. כתבו תכנית Datalog המחזירה את כל הזוגות של שחקנים **שאינם** מקושרים.

 $WorkedTogether(A, A') \leftarrow Movies(t, d, A), Movies(t, d, A')$   $Path(A, A') \leftarrow WorkedTogether(A, A')$   $Path(A, A') \leftarrow Path(A, I), WorkedTogether(I, A')$   $NotConnected(A, A') \leftarrow \neg Path(A, A')$