בסיסי נתונים

מודל היחסים

Relational Model

*מבוסס על מדריך הלמידה של האוניברסיטה הפתוחה



תוכן עניינים

מושגים והגדרות אלגברת היחסים דוגמאות



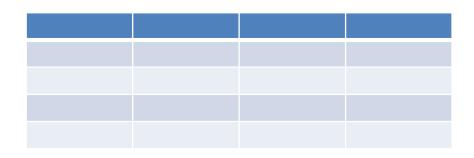
מודל היחסים Relational Model

נקרא גם **המודל היחסי או הטבלאי**.

מציג את בסיס הנתונים כאוסף של יחסים (רלציות) המיוצגים בטבלאות. השימוש במושג המתמטי "יחס" מאפשר שימוש בכלים מתמטיים.

טבלה מצייגת יחס relation המוגדר כאוסף הקשרים. כל שורה היא קשר בין קבוצת ערכים.

בסיס נתונים יחסי – אוסף של יחסים (טבלאות) בעלי שמות.

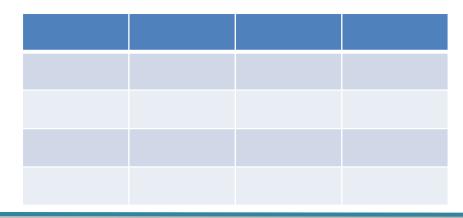


מודל היחסים - הגדרות

יחס relation - טבלה הכוללת שורות ועמודות.

תכונה attribute - עמודה בטבלה.

-tuple – שורה בטבלה. – n-r





יחס מתמטי

יחס relation – הוא קבוצה חלקית של מכפלה קרטזית.

$$A = \{1, 2, 7\}$$

$$B = \{3,4\}$$

מכפלה קרטזית

$$A \times B = \{(1,3), (1,4), (2,3), (2,4), (7,3), (7,4)\}$$

היחס A<B או (A,B) > הוא **קבוצה חלקית**.

$$A < B = \{(1,3), (1,4), (2,3), (2,4)\}$$

בטבלה היחס הוא שורות tuple סדורות.

| A | В |
|---|---|
| 1 | 3 |
| 1 | 4 |
| 2 | 3 |
| 2 | 4 |

דרגה ותחום

דרגת היחס degree / arity – מספר האיברים בכל שורה היחס מוגדר על קבוצות – תחומי התכונות.

יהיו D1 , D2, ... , Dn תחומי התכונות.

היחס הוא **קבוצה חלקית** של המכפלה הקרטזית

D1 x D2 x ... x Dn

| A | В |
|---|---|
| 1 | 3 |
| 1 | 4 |
| 2 | 3 |
| 2 | 4 |

טיפוס ומופע

מבחינים בין רמת הטיפוס שנקרא **תבנית יחס relation scheme** – שהיא כותרת הטבלה - שמות העמודות / שמות התכונות.

ובין מופעי היחסים – השורות.

אפשר לציין בשתי שיטות:

Deposit_scheme=(branch-name, account-number, customer-name, balance)

deposit(Deposit_scheme) ואז מציינים את תבנית היחס באמצעות שמו

בדרך השניה מציינים את תבנית היחס ישירות, ללא שם לתבנית:

Deposit (branch, account, customer, balance)

היחס הוא קבוצה של שורות. היחס הוא n-יה: זוג, שלשה, רביעיה, או כל n-יה אחרת.

תבנית יחס

Deposit-scheme=(branch_name, account_num, customer_name, balance)

customer-scheme=(customer_name, street, customer_city)

הגדרה מלאה כוללת גם את תחומי התכונות.

התכונה המשותפת לשתי התבניות מקשרת בין יחסים שונים.

בדומה למודל ישויות הקשרים – חלות כאן ההגדרות של מפתח קביל, מפתח על.



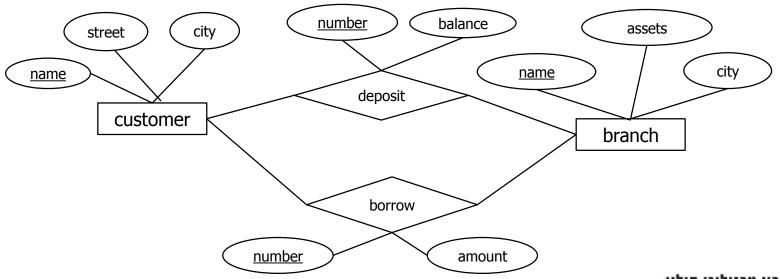
הקשר לדיאגרמת ER

Branch-scheme=(branch-name, assets, branch-city)

Customer-scheme=(customer-name, street, customer-city)

Deposit-scheme=(branch-name, <u>account-number</u>, customer-name, balance)

Borrow-scheme=(branch-name, <u>loan-number</u>, customer-name, amount)



שפות שאילתות

שפות פורמאליות המאפשרות קבלת נתונים מבסיס הנתונים.

שתי גישות עיקריות:

שפות פרוצדורליות – מתארות את האופן שבו יחושב המידע, איך לבצע את החישוב.

שפות דקלרטיביות – מתארות את המידע הנדרש.

אלגברת היחסים Relational Algebra – מבוססת על תורת הקבוצות. פרוצדורלית יותר - סדר הפעולות.

תחשיב היחסים Relational Calculus – מבוססת על לוגיקה מתמטית. דקלרטיבית יותר – מה נדרש.



נתונים לדוגמא

customer

| Customer- name | Street | Custome r-city |
|-------------------|--------|----------------|
| Mor | Pinkas | Rishon |
| Tami | Alenby | Haifa |
| Avivi | Pinkas | Rishon |
| Owen | Alenby | Haifa |

deposit

| Branch- name | Account number | Customer -name | amount |
|-----------------|----------------|----------------|--------|
| Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Aviv | 102 | Avivi | 400 |

borrow

| Branch- name | Loan- number | Customer- name | amount |
|-----------------|-----------------|-------------------|--------|
| Hamerkaz | 9000000 | Mor | 1000 |
| Pinkas | 2100000 | Tami | 2000 |
| Aviv | 1700000 | Avivi | 1500 |
| Tsafon | 400000 | Owen | 500 |

branch

| Branch-name | Assets | Branch-city |
|--------------------|---------|--------------------|
| Hamerkaz | 9000000 | Tiberias |
| Pinkas | 2100000 | Eilat |
| Aviv | 1700000 | Jaffa |
| Tsafon | 400000 | Jaffa |





Relational Algebra אלגברת היחסים

| אנגלית | סימון | עברית |
|-------------------|--------------|--------------|
| Select | σ | בחירה |
| Project | π | הטלה |
| Cartezian product | × | מכפלה קרטזית |
| Rename | ρ | כינוי |
| Union | U | איחוד |
| Difference | = | הפרש |
| Intersection | \cap | חיתוך |
| Natural join | \otimes או | צירוף טבעי |
| division | • | חילוק |

σ מסומן ע"י סיגמא - select בחירה

ס condition (r) אם מוסיפים לתנאי

SQL ב FROM ו WHERE כמו

"aviv" דוגמא: בחרו את חשבונות ההלוואה בסניף

σ Branch-name='aviv'(borrow)

| Branch- name | Loan- number | Custome r-name | amount |
|-----------------|-----------------|----------------|--------|
| Aviv | 1700000 | Avivi | 1500 |





σ מסומן ע"י סיגמא - select

 $\sigma_{condition}(r)$

 $<>=\neq \leq \geq \neg \lor \land$ הנוסחא יכולה לכלול פעולות בוליאניות מהסוג

דוגמא: בחרו את חשבונות ההלוואה בסניף "pinchas" בסכום גבוה מ

1000

 σ Branch-name='pinchas' \wedge amount > 1000 (borrow)

| Branch- name | Loan- number | Custome r-name | amount |
|-----------------|-----------------|----------------|--------|
| Pinkas | 2100000 | Tami | 2000 |





(pi נקרא) π - Projection הטלה

פעולה /פועלת על יחס, ומטילה אותו על תכונות מסויימות, כלומר עמודות מסויימות.

$$\pi_{a1,a2,...,an}(r)$$

כמו SELECT מה רואים ביחס התוצאה.

דוגמא: מצאו שמות לקוחות ושמות סניפים בהם ישנן חשבונות הלוואה

| Branch- name | Customer -name |
|-----------------|----------------|
| Hamerkaz | Mor |
| Pinkas | Tami |
| Aviv | Avivi |
| Tsafon | Owen |

 π branch_name, customer_name(borrow)





המכפלה הקרטזית rxs של שני יחסים עם תבנית וו,r1,r2,... וכן s1,s2, ... מ היא איחוד התבניות הכוללת את כל השירשורים האפשריים של n-יות מ S, וn-יות מ R.

מקביל ליכולת לפעול על מספר יחסים ב SQL.

מאפשרת לשלב מידע מכמה יחסים. r x s

| R1 | R2 |
|----|----|
| ra | rb |
| rc | rd |
| re | rf |

| S1 | S2 | S3 |
|----|-----------|-----------|
| sa | sb | Sc |
| sd | se | Sf |





המכפלה הקרטזית rxs של שני יחסים עם תבנית ווr1,r2,... וכן s1,s2, ... מ היא איחוד התבניות הכוללת את כל השירשורים האפשריים של n-יות מ R, וn-יות מ R.

מאפשרת לשלב מידע מכמה יחסים. r x s

| R1 | R2 | S1 | S2 | S3 |
|----|----|----|-----------|-----------|
| ra | rb | sa | sb | Sc |
| rc | rd | sa | sb | Sc |
| re | rf | sa | sb | Sc |
| ra | rb | sd | se | Sf |
| rc | rd | sd | se | Sf |
| re | rf | sd | se | Sf |





דוגמא: מצאו את הרחובות בהם גרים לקוחות עם הפקדות של 500

ומעלה

customer

| Customer- name | Street | Custome r-city |
|-------------------|--------|----------------|
| Mor | Pinkas | Rishon |
| Tami | Alenby | Haifa |
| Avivi | Pinkas | Rishon |
| Owen | Alenby | Haifa |

deposit

| Branch- name | Account number | Customer -name | amount |
|-----------------|----------------|----------------|--------|
| Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Aviv | 102 | Avivi | 400 |





דוגמא: מצאו את הרחובות בהם גרים לקוחות עם הפקדות של 500

ומעלה

customer x Deposit תוצאת ביניים

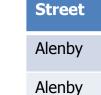
| Customer-name | Street | Customer-city | Branch-name | Account number | Customer-name | amount |
|----------------------|--------|---------------|-------------|----------------|---------------|--------|
| Mor | Pinkas | Rishon | Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Tami | Alenby | Haifa | Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Avivi | Pinkas | Rishon | Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Owen | Alenby | Haifa | Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Mor | Pinkas | Rishon | Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Tami | Alenby | Haifa | Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Avivi | Pinkas | Rishon | Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Owen | Alenby | Haifa | Pinkas | 215 | Tami | 700 |
| Mor | Pinkas | Rishon | Aviv | 102 | Avivi | 400 |

דוגמא: מצאו את הרחובות בהם גרים לקוחות עם הפקדות של 500

ומעלה

 π_{street} ($\sigma_{\text{customer.cust_name}} = \text{deposit.cust_name} \land \text{amount} >= 500 \text{(customerX deposit))}$

| Customer-name | Street | Customer-city | Branch-name | Account number | Customer-name | amount |
|---------------|--------|----------------------|-------------|----------------|---------------|--------|
| Owen | Alenby | Haifa | Hamerkaz | 101 | Owen | 500 |
| Tami | Alenby | Haifa | Pinkas | 215 | Tami | 700 |







כינוי Rename

.s מגדיר יחס מגדיר מגדיר של רסט $-\rho_{\rm S}({\rm r})$

משמש לכינון.

avivi דוגמא: מצאו את שמות כל הלקוחות הגרים בעיר שבא גר

```
\pi_{customer.customer\_name} \\ (\sigma_{customer.customer\_city} = cust2.customer\_city (customer X \\ \rho_{cust2}(\pi_{customer\_city} \\ (\sigma_{customer\_name="avivi"}(customer)))))
```





U Union איחוד

איחוד B ∪ A מגדיר יחס חדש עם תבנית זהה לתבנית של שני היחסים וכולל את איחוד ה n-יות של היחסים.

מניחים שהיחסים A ו B בעלי תבנית יחסים עם אותו מספר תכונות. התחום של התכונה ה i בשתי התבניות זהה.

דוגמא: מצאו את שמות כל הלקוחות של סניף hamerkaz בעלי חשבונות חסכון או חשבונות הלוואה.

$$\pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{"hamerkaz"}}(\text{deposit})) \cup \\ \pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{"hamerkaz"}}(\text{borrow}))$$





U Union איחוד

אם נבצע איחוד על שני יחסים בעלי תבניות שונות, התוצאה תהיה איחוד, אך לא יחס. כיוון שביחס לכל האיברים מבנה אחיד.

כשאין יחס, לא ניתן לבצע הרכבת פעולות, לכן נימנע ממצבים כאלה.

נעבוד עם **יחסים תואמים** – יחסים שיש להם אותה דרגה, (רוחב השורות הסדורות שווה בשניהם) ושתחומי התכונות זהים בהתאמה.

בדוגמא שלנו אין יחסים תואמים, אבל ניתן ליצר מהיחסים יחסים תואמים.

באלגברה של יחסים: הארגומנטים לפעולות בינאריות, חייבים להיות יחסים תואמים.

יַחס ההטלה מאפשר להכין יחסים לפעולות בינאריות.

- Difference הפרש

הפרש A-B מגדיר יחס חדש עם תבנית זהה לתבנית של שני היחסים וכולל את ה n-יות שב A אבל לא ב B.

מניחים שהיחסים A ו B בעלי תבנית יחסים עם אותו מספר תכונות. התחום של התכונה ה i בשתי התבניות זהה.

דוגמא: מצאו את שמות כל הלקוחות של סניף hamerkaz בעלי חשבונות חסכון אך לא חשבונות הלוואה.

$$\pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{``hamerkaz''}}(\text{deposit})) - \\ \pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{``hamerkaz''}}(\text{borrow}))$$





שימוש בהפרש לשאילתה

דוגמא: מצאו את סכום החסכון המירבי.

שאילתת ביניים: מציאת כל סכומי החסכון הקטנים מסכון חסכון כלשהו

 $\pi_{deposit_balance}(\sigma_{deposit_balance} < d.balance(deposit x \rho_d(deposit)))$

 $\pi_{balance}$ (deposit)- $\pi_{deposit_balance}$ ($\sigma_{deposit_balance}$ (deposit x ρ_{d} (deposit)))





חיתוך Intersection

חיתוך A ∩ B מגדיר יחס חדש עם תבנית זהה לתבנית של שני היחסים וכולל את חיתוך ה n-יות של היחסים, במובן תורת הקבוצות.

מניחים שהיחסים A ו B בעלי תבנית יחסים עם אותו מספר B ו A מניחים שהיחסים i בשתי התבניות (דרגה או arity). התחום של התכונה ה $\mathbf{r} \cap \mathbf{s} = \mathbf{r} - (\mathbf{r} - \mathbf{s})$

דוגמא: מצאו את שמות כל הלקוחות של סניף hamerkaz בעלי חשבונות חסכון וגם חשבונות הלוואה.

$$\pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{``hamerkaz''}}(\text{deposit})) \cap \pi_{\text{customer_name}}(\sigma_{\text{branch_name}=\text{``hamerkaz''}}(\text{borrow}))$$



Natural Join ⊗או ⊗ צירוף טבעי

הצירוף הטבעי B ⊗ B של שני יחסים מגדיר יחס חדש שתבניתו היא איחוד היחסים וכולל את כל השרשורים האפשריים של שורות מ A עם שורות מ B שערכיהן זהים בכל התכונות המשותפות.

דוגמא: מצאו את שמות הלקוחות בעלי חשבון הלוואה וערי מגוריהם.

Π customer-name, customer-city(borrow \otimes customer)

| Customer_name | Customer_city |
|---------------|---------------|
| Morag | Rishon |
| Tamir | Haifa |
| Avivi | Rishon |
| Even | Haifa |





צירוף טבעי Natural Join

דוגמא: מצאו שמות סניפים שיש להם לקוחות בעלי חשבונות חסכון הגרים בחיפה ואת ערכי נכסיהם.

 Π branch-name ,assets (σ customer-city='Haifa'(customer)

 \otimes deposit \otimes branch)

| Branch | ı | Assets |
|--------|---------|--------|
| Pinkas | 2100000 | |
| Tsafon | 400000 | |

$$r \otimes s = \prod R \cup s (\sigma r.a_1 = s. a_1... r.a_n = s. a_n (r \times s))$$





צירוף טבעי Natural Join

מה יהיה הצירוף הטבעי בין יחסים עם תבניות זהות?

- זהה לחיתוך ביניהם.

מה יהיה הצירוף הטבעי בין שני יחסים שאין להם אף תכונה משותפת?

- זהה למכפלה הקרטזית.

מתי נקבל תוצאה ריקה?

- תכונות משותפות, אך אין שורות עם ערכים זהים.

הצירוף הטבעי מבטל הופעה חוזרת של עמודות.





Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

- 1. מצאי את שם המחנך של כיתה ג
- 2. מצאי את שמות המורים לאזרחות
- 3. מצאי את שמות המחנכים שהם גם מורים לאזרחות
 - 4. מצאי שמות מורים שאינם מחנכי כיתות
- 5. מצאי את כל הכיתות הלומדות אזרחות ביום ה, לכל כיתה צייני באיזו שעה מתקיים השיעור באזרחות



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

שאלות:

1. מצאי את שם המחנך של כיתה ג

 Π teacher (σ class="3" (class_teacher))



מחנכים \\ מחנכים \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

שאלות:

2. מצאי את שמות המורים לאזרחות

Π teacher (σsubject="ezrahut" (Teaches))



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

3. מצאי את שמות המחנכים שהם גם מורים לאזרחות

$$\Pi$$
 teacher (class_teacher) \cap Π teacher (σ subject="ezrahut" (Teaches))



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

שאלות:

4. מצאי שמות מורים שאינם מחנכי כיתות

 Π teacher (Teaches) – Π teacher (class_teacher)



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

5. מצאי את כל הכיתות הלומדות אזרחות ביום ה, לכל כיתה צייני באיזו שעה מתקיים השיעור באזרחות

Π class, hour(σday="Thu." \(\) subject="ezrachut" (schedule))



סדר פעולות

פעולות אונריות קודמות לפעולות בינאריות

סדר החישוב בהעדר סוגריים הוא משמאל לימין.

שונות מ SQL, לא ניתן לבצע ספירה של ערכים כגון שימוש בלולאות SQL, כמו שניתן בעזרת count.

אבל יש דברים שניתן לעשות.

דוגמא: מצאי את סכום ההלוואה המקסימלית.



מציאת מקסימום

דוגמה: "מצא את השעה המאוחרת ביותר שבה מתחיל שיעור כלשהו בבית הספר. "

early_than \leftarrow O'_{s1.hour<s2.hour}(ρ _{s1} (schedule) x ρ _{s2} (schedule))

 $not_max \leftarrow \pi_{s1.hour}(early_than)$

 Π_{hour} (schedule) – not_max



חילוק הוא פעולה בינארית. בחילוק $A \div B$, כש A נקרא מחולק, ו B נקרא מחלק. $B \subset A$ $A \subset A$

יחס התוצאה של פעולת חילוק יכיל שורות המקיימות את: אם נבצע מכפלה קרטזית של שורות אלה עם היחס המחלק, כל השורות שנקבל יהיו כאלה שמופיעות ביחס המחולק. כלומר – יחס התוצאה זה צירופי ערכים מהיחס המחולק, כך שכל שורה מופיע ביחס המחולק יחד עם כל אחת ואחת משורות היחס המחלק.

הפעולה מתאימה לשאילתות המחפשות התאמה של ערך או צירוף ערכים, עם קבוצה שלמה של ערכים. כל פריט שמופיע עם כל הפריטים במחלק.



A

•

B

A÷B

A3

C

d

| A1 | A2 | A3 |
|-----------|-----------|-----------|
| a | b | С |
| С | d | е |
| g | h | d |
| g s | g | a |
| a | b | d |
| g | h | С |
| g g | h | a |

| | D |
|-----------|----|
| A1 | A2 |
| a | b |
| g | h |
| | |
| | |
| | |
| | |
| | |

A

| A1 | А3 |
|-----------|----|
| а | С |
| С | е |
| g | d |
| S | a |
| а | d |
| g | С |
| g | a |

B

| A1 | |
|-----------|--|
| а | |
| g | |

A÷B

| A3 | |
|-----------|--|
| С | |
| d | |

A

| A1 | A2 | A3 |
|-----------|-----------|-----------|
| a | b | С |
| С | d | е |
| g | h | d |
| g s | g | a |
| a | b | d |
| g | h | С |
| g | h | a |

÷ B

| A1 |
|-----------|
| а |
| g |

A÷B

| A2 | A3 |
|-----------|-----------|
| | |
| | |

דוגמא: שמות הלקוחות שיש להם חשבונות חסכון **בכל** הסניפים בעיר Jaffa.

 Π customer-name, branch-name(deposit) \div Π branch-name(σ branch-city = 'Jaffa'(branch))

| Branch- name | Customer -name |
|-----------------|----------------|
| Hamerkaz | Owen |
| Pinkas | Tami |
| Aviv | Avivi |
| Tsafon | Avivi |



Branch-name
Aviv





Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

מצאי מורים המלמדים את **כל** המקצועות

 Π teacher, subject(Teaches) $\div \Pi$ subject(Teaches)



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

מצאי מורים המלמדים את **כל** המקצועות

Πteacher, subject(Teaches) ÷ Πsubject(Teaches)

| teacher | subject |
|---------|---------|
| Yosi | English |
| Shlomo | Hebrew |
| Moti | English |
| Shlomo | Fnalish |

Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

מה תוצאת היחס הבא?

 $Teaches \div \Pi_{subject}(Teaches)$

התבנית תהיה teacher, class , כלומר זוגות מורה וכיתה המופיעים יחד עם כל המקצועות. כלומר: מורים המלמדים את כל המקצועות באותה כיתה.



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

Teaches ÷ ∏subject(Teaches)

שאלות:

מה תוצאת היחס הבא?

| teacher | class | subject |
|---------|-------|---------|
| Yosi | Alef | English |
| Shlomo | Bet | Hebrew |
| Moti | Alef | English |
| Shlomo | Alef | English |

| subject |
|---------|
| English |
| Hebrew |

÷

| teacher | class | |
|-----------|--------|--|
| היחס הריק | | |
| ו וו יכן | 011'11 | |



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

Teaches $\div \Pi_{\text{subject}}(\text{Teaches})$

:שאלות

מה תוצאת היחס הבא?

| teacher | class | subject |
|---------|-------|---------|
| Yosi | Alef | English |
| Shlomo | Bet | Hebrew |
| Moti | Alef | English |
| Shlomo | Bet | English |

| subject |
|---------|
| English |
| Hebrew |

| Teacher | class |
|---------|-------|
| Shlomo | Bet |



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

לכל כיתה מצא את המקצוע שהמחנך מלמד את הכיתה

Πclass, subject(Class_Teacher ⋈ Teaches)



מחנכים \\ מחנכים \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

מצא מורים לאזרחות שהם גם מחנכי כיתות

$$\Pi_{\text{teacher}}(\sigma_{\text{subject="ezrahut"}}(\Pi_{\text{teacher, subject}}(\text{Teaches})) \bowtie \text{Class_Teacher})$$

*לא לטעות ולמצוא בצירוף טבעי מורים לאזרחות המלמדים באותה כיתה בה הם מחנכים. עושים הטלה שמוציאה את class לפני הצירוף. (אפשר גם עם חיתוך – יותר פשוט)

Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

:שאלות

מצא באילו ימים לומדת כיתה ו' עם המחנך שלה (מקצוע כלשהו)

 $\Pi_{\text{day}}(\sigma_{\text{class}="10\text{th}"}(\text{Class_teacher} \bowtie \text{Teaches} \bowtie \text{Schedule})$



Class_Teacher(class, teacher) \\ מחנכים

Teaches(teacher, class, subject)

Schedule(class, subject, day, hour)

שאלות:

מצא כיתות שאינן לומדות ביולוגיה

$$\Pi_{class}$$
(Class_teacher) - Π_{class} ($\sigma_{class="Biology"}$ (Teaches)

בהנחה שכל כיתה לומדת מקצוע אחד לפחות.

