**מסדי נתונים – 236363 – תרגיל בית 2**

**שחר כץ 313574766 אילון קורנבוים 315677880**

במסמך זה נסביר את מבנה מסד הנתונים (database) שלנו ואת אופן פעולתו

מבנה מסד הנתונים

בבסיס התוכנית אנו מתחזקים את הטבלאות הבאות:

הערה: נציין כי ברוב התיאורים הבאים, מהכרות עם התרגיל ברור למדי מה משמעות כל שדה ולכן חסכנו את ההסברים הטרוויאלים (לרבות המגבלות הנאכפות בעת כל הכנסה, לרבות IDs≥0 וכו') ובחרנו לפרט רק במקומות שנראה לנו חשוב להבהיר את רמת ההבנה שלנו. נציין שבסוף מסמך זה הוספנו את קטע הקוד SQL של בניית הטבלאות כדי להבהיר מה בדיוק רצינו לבדוק/לאכוף על השדות שלהן.

**טבלת Queries – Tquery**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **size** | **purpose** | **queryID** |
|  |  |  |

**טבלת RAM – TRAM**

|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| **size** | **company** | **ramID** |
|  |  |  |

**טבלת דיסקים – TDisk**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| **size** | **free\_space** | **speed** | **company** | **diskID** |
|  |  |  |  |  |

**טבלת RAM המחוברים לדיסקים – DR, ממששת את היחס part of בין RAM לדיסקים.**

|  |  |
| --- | --- |
| **ramID** | **diskID** |
|  |  |

הסבר: על מנת לייצג את יחסי השיוך בין RAM לבין דיסקים יצרנו טבלה בה משמעות קיום השורה (disk\_id, ram\_id) הינה שה-RAM ב-ID ram\_id משויך (מחובר) לדיסק ב-ID disk\_id. שני השדות בטבלה זו הינם foreign key מ-TRAM ו-TDisk (בהתאמה) וכן נאכפים ייחודיות קיום כל שורה רק פעם אחת בטבלה. טבלה זו מתעדכנת בעת הוספת/הסרת דיסקים ו-RAM (בנפרד) וכן על ידי הפעולות הייעודיות המוסיפות/מסירות RAM מדיסקים.  
כלומר בזכות השימוש בתוך DR ב foreign keyמ- Tdisk,Tquery, מחיקה מהאחרונים תמחק גם מהראשון.  
כמו כן, בעת נסיון להכניס צמד, נרוויח בדיקה שאכן קיימת שאילתה כזו ודיסק כזה, על ידי אכיפת מפתח זר.

**טבלת queries המורצים על דיסקים – DQ, ממששת את היחס running on בין שאילתות לדיסקים.**

|  |  |
| --- | --- |
| **queryID** | **diskID** |
|  |  |

הסבר: על מנת לייצג queries המורצים על דיסקים יצרנו טבלה בה משמעות קיום השורה (disk\_id, query\_id) הינה שה-qyery ב-ID query \_id מורץ לדיסק ב-ID disk\_id. שני השדות בטבלה זו הינם foreign key מ-TRAM ו-TDisk (בהתאמה) וכן נאכפים ייחודיות קיום כל שורה רק פעם אחת בטבלה. טבלה זו מתעדכנת בעת הוספת/הסרת דיסקים ו- queries(בנפרד) וכן על ידי הפעולות הייעודיות המוסיפות/מסירות queries מדיסקים.

נציין במיוחד שבעת הוצאת/הכנסת שורה לטבלה זו אנו מעדכנים את השדה free\_space בשורה המתאימה לדיסק ב-TDisk, למשל: בעת הוספת query עם ה-ID query\_id לדיסק עם ID disk\_ID אנו בודקים קיום של דיסק ו-query ב-TDisk, TQuery (בהתאמה), בודקים שבשורה המייצגת את disk\_ID השדה free\_sapce הינו גדול או שווה לגודל (size) ה-query הנתון, ואם אכן כן – מורידים את גודל זה מה-free\_space של אותו הדיסק ומוסיפים את השורה (disk\_ID, query\_ID) ל-DQ.

באופן דומה, כאשר אנו מסירים את אותו ה-query מהדיסק או רק מוחקים את query מהמערכת, אנו רוצים להסיר כל שורה ב-DQ מהצורה (\*, query\_ID) (שבה אותו query\_ID משתתף) לכן נעשה זאת יחד עם הוספת גודל אותו ה-query ("בחזרה") לכל דיסק הנמצא איתו ב-DQ.

בעזרת מנגנון זה, אנו מפקחים על גודלו הזמין של כל דיסק בכל רגע נתון.

API

כפי שציינו, החלטנו להתמקד במסמך בהסברים שאינם טריוויאלים, לפיכך חסכנו פונקציות מהצורה get/add… ואנו מקווים ששאר ההסברים במסך ישכנעו אתכם ברמת ההבנה שלנו.

**deleteQuery/Disk/RAM**

פונקציות המסירות מממסד הנתונים **כל** ייצוג של דיסק/query/RAM. אנו מוחקים את הייצוג מהטבלאות TQuery/TDiskqTRAM (בהתאמה לסוג הקומפוננט) וכן ייצוגים בטבלאות הנוספות DQ (עבור דיסקים ו-queries) ו-DR (עבור דיסקים ו-RAM) הגוררות הורדת שורה שלמה מאותן הטבלאות (לא משאירים שורה "חצי מלאה"). נזכיר כי תוך כדי מחיקה של query אנו מבצעים "ניקוי" מ-DQ של ייצוגו תוך הגדלת כל free\_space של דיסק בגודלו כפי שהסברנו בחלק המתאר את DQ. המחיקה מDQ, DR נעשית אוטמית על ידי מסד הנתונים בזכות השימוש ב: (לדוגמא עבור DQ ובאופן דומה עבור DR)

FOREIGN KEY (diskID) REFERENCES TDisk(diskID) **ON DELETE CASCADE**

FOREIGN KEY (queryID) REFERENCES TQuery(queryID) **ON DELETE CASCADE**

**averageSizeQueriesOnDisk**

אנו מייצרים טבלה זמנית הכוללת את כל ה-queries הרצים על הדיסק המבוקש על ידי הצלבת הטבלאות DQ, TQuery ומחשבים את ממוצע הגדלים שלהם. אנו יודעים אילו queries רצים על אותו הדיסק על ידי DQ ואנו יודעים את גודל כל query על ידי TQuery, כל שנותר הוא לסכום את עמודת size בטבלה הזמנית.

**diskTotalRAM**

אנו מייצרים טבלה זמנית (תת טבלה של DR) עם עמודת המספר מזהה ורק השורות המתאימות לדיסק המבוקש. כלומר, מספרים מזהים של כל הRAMים שמחוברים לדיסק זה. כעת נותר לסכום את עמודת size בטבלת TRAM, כאשר סוכמים רק מהשורות ששדה הזיהוי שלהם נמצא בטלה הזמנית הנ"ל.

**getCostForPurpose**

הצלבנו את כל המידע בין שאילתות ודיסקים אשר מקיימים את היחס (רץ על) בעזרת הצלבה בין טבלת השאילתות לטבלה היחס, עם התנאי שהמספר המזהה שווה ואז עוד הצלבה עם טבלת הדיסקים, עם אותו תנאי. מטבלה זו סיננו את השורות שבהם לשאילתה יש את המטרה הרצויה, לבסוף בחרנו רק את העמודות של מחיר, גודל, ועוד עמודה שהערך בה מחושב לכל שורה בטלבת התוצאה – והיא המכפלה בין שני הנ"ל. מטבלה זו רק נותר לסכום את ערכי העמודה של המכפלות.

**getQueriesCanBeAddedToDisk**

ראשית ניצור טבלה זמנית (תת טבלה של הדיסקים) שהיא למעשה שורה אחת – שמתאימה למספר המזהה של הדיסק, והיא גם עמודה אחת – המקום הפנוי. נצליב את הטבלה הנ"ל עם טבלת כל השאילתות. מהטבלה שקיבלנו נסנן את השורות שבהן הגודל קטן/שווה למקום פנוי, ולבסוף ניקח רק את עמודת המספרים המזהים (ונמיין ולאחר מכן נחתוך את ה-5 עליונים).

**getQueriesCanBeAddedToDiskAndRAM**

ראשית ניצור טבלה זמנית שהיא הצלבה של DR (נמצא ב) עם TRAM ונסנן לקבלת השורות שמתאימות למזהה של הדיסק, כעת נסכום את עמודה הגודל וקיבלנו טבלה עם ערך יחיד שהוא סך הRAM על הדיסק המבוקש. כעת הפתרון כמעט זהה לסעיף הקודם אלא שבתנאי על סינון השורות, בדקנו שהגודל קטן/שווה למקום פנוי **וגם** קטן/שווה מהסכימה של ערכי הטבלה שהסברתי.

נשמע שVIEW היה יכול להתאים לחזרה בין שתי הפונ', אלא שVIEW נותן ערך קבוע, תת טבלה מסוימת, ואילו אנחנו מעוניינים בשורה ספציפית של דיסק ספציפי, ויותר יעיל לחשב את השורה שלו ולהצליב אותה בלבד, מאשר VIEW של כל המקומות הפנויים של כל הדיסקים

**isCompanyExclusive**

שואלים 2 שאילתות עם תחת AND, הראשונה מוודאת קיום של הדיסק המבוקש. בשניה בודקים שלא קיים אף RAM שמחובר לדיסק זה ובעל חברה אחרת – מצליבים את השורה של הדיסק עם היחס (מורכב ב) ועם טבלת הRAM ומחפשים קיום של אי השיוויון.

**getConflictingDisks**

נצליב את היחס (רץ על) DQ עם עצמו ונחפש שורות בהן יש את אותה שאילתה אבל דיסק שונה, אזי דיסקים המריצים את אותה שאילתה

**mostAvailableDisks**

ראשית ניצור תת שאילתה שתחושב בהמשך לכל שורה בטבלה שתחושב (יוסבר בהמשך). בתת שאילתה נצליב את המקום הפנוי בדיסק ספציפי עם כל השאילתות ונסנן את השורות בהן גודל השאילתה קטן/שווה לגודל המקום הפנוי, ועל טבלה זו נפעיל מניה לעמודת מזהי השאילתות השונות. כלומר זו תת שאילתה שמחשבת כמה שאילתות יכולות לרוץ על דיסק כלשהוא. נסמנה T. כעת מתוך כל הדיסקים נבנה טבלה מעמודות המזהה, המהירות ושדה נוסף שהוא חישוב T לכל מזהה דיסק. נמיין לפי הנדרש, נקצץ עליונים ולבסוף נחזיר רק את מזהי הדיסקים.

**getCloseQueries**

עבור על query במערכת השונה מה-query המבוקש, אנו בודקים מה מספר הדיסקים המשותפים להם ואוספים זאת לטבלה זמנית, זאת על ידי COUNT על DQ היכן שמזהה המבוקש נמצא גם בטבלה זמנית שבנינו ומייצגת את כל הדיסקים עליהם ה-query הנתון רץ. מתת השאילתה האחרונה אנו מקבלים טבלה זמנית, ממיינים את שורותיה לפי מספר הדיסקים המשותף הגבוהה ביותר ומחזירים את עשרת מזהי ה-queries עם הערך הגבוהה ביותר.

חומרים נוספים

תיאור הטבלאות על בסיס אופן יצירתם (ניתן לשים לב לקשרי המפתחות ואילוצי כל השדות)

CREATE TABLE TQuery(queryID INTEGER PRIMARY KEY NOT NULL UNIQUE CHECK(queryID > 0),\  
 purpose TEXT NOT NULL,\  
 size INTEGER NOT NULL CHECK(size >= 0));\  
 \  
 CREATE TABLE TRAM(ramID INTEGER PRIMARY KEY NOT NULL UNIQUE CHECK(ramID > 0),\  
 company TEXT NOT NULL,\  
 size INTEGER NOT NULL CHECK(size > 0));\  
 \  
 CREATE TABLE TDisk(diskID INTEGER PRIMARY KEY NOT NULL UNIQUE CHECK(diskID > 0),\  
 company TEXT NOT NULL,\  
 speed INTEGER NOT NULL CHECK(speed > 0),\  
 free\_space INTEGER NOT NULL CHECK(free\_space >= 0),\  
 cost INTEGER NOT NULL CHECK(cost > 0));\  
 \  
 CREATE TABLE DR(diskID INTEGER NOT NULL CHECK(diskID > 0),\  
 ramID INTEGER NOT NULL CHECK(ramID > 0), \  
 FOREIGN KEY (diskID) REFERENCES TDisk(diskID) ON DELETE CASCADE, \  
 FOREIGN KEY (ramID) REFERENCES TRAM(ramID) ON DELETE CASCADE, \  
 PRIMARY KEY (diskID, ramID), UNIQUE(diskID, ramID));\  
 \  
 CREATE TABLE DQ(diskID INTEGER NOT NULL CHECK(diskID > 0),\  
 queryID INTEGER NOT NULL CHECK(queryID > 0), \  
 FOREIGN KEY (diskID) REFERENCES TDisk(diskID) ON DELETE CASCADE, \  
 FOREIGN KEY (queryID) REFERENCES TQuery(queryID) ON DELETE CASCADE, \  
 PRIMARY KEY (diskID, queryID), UNIQUE(diskID, queryID));