

חלק יבש

מבנה נתונים מכיל:

1. `course_tree` – עץ חיפוש שהמפתחות בו הם `course_ID`.

בכל צומת `course` נשמרים:

`lectures` – פוינטר למערך של ההרצאות של הקורס.

כך שלכל הרצאה יהיה אובייקט מסוג `TCL` ופוינטר כך שבהתחלה הוא יצביע ל`node` המתאים ל`lecture` זה ברשימה המקושרת `zero_views_lectures_list`. לאחר שההרצאה תיצבור את הצפייה הראשונה, נמחק את `node` המתאים ברשימה של ההרצאות ללא צפיות ונעדכן את הזמן הצפייה ב`TCL` של ההרצאה זאת.

`p_zero_views_classes` – פוינטר לראש הרשימה המקושרת של ההרצאות עם 0 זמן צפייה של `course`.

`courseID` – מספר הקורס

`numOfLectures` – מספר ההרצאות בקורס

2. `tcl_tree(time, course, lecture)` – עץ חיפוש שהמפתחות בו הם `time, course, lecture`, כך שהחשיבות

למפתח היא לפי הסדר משמאל לימין (כלומר, קודם `time` אחכ `course` ואז `lecture`).

בכל צומת `tcl` נשמר אובייקט עם 3 ערכים מטיפוס `int` – שהם `(time, course, lecture)`.

בנוסף העץ יכול `MaxNode` שיצביע ל`node` עם הערך הגדול ביותר.

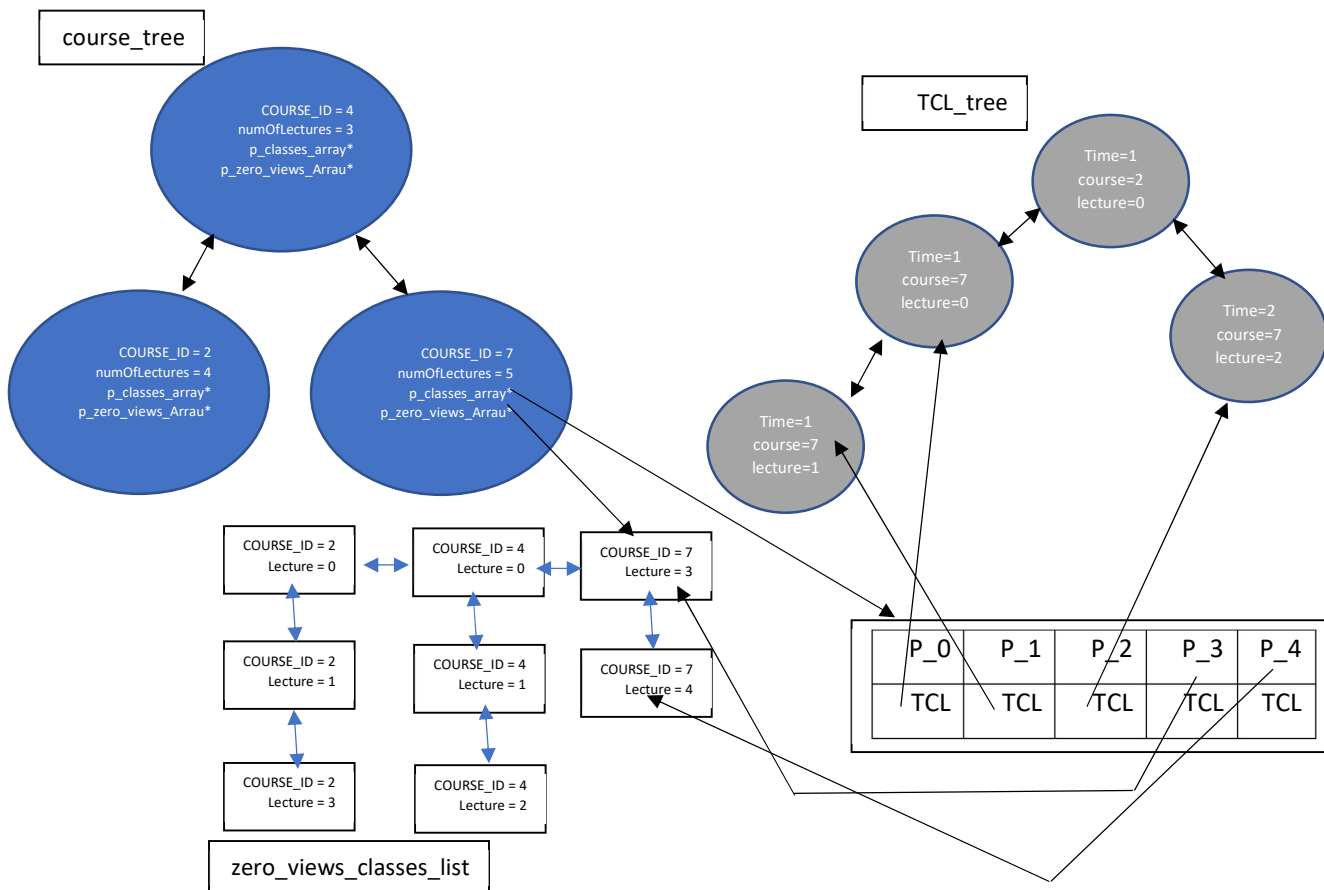
3. `zero_views_classes_list` – רשימה מקושרת דו כיוונית שכול `node` בה הוא ראש של רשימה מקושרת דו

כיוונית,

כך שעל כל `node` מצביע `p_zero_views_classes`, כלומר, הפוינטר של `course` המתאים.

מכל `Node` יוצאת רשימה מקושרת דו כיוונית כך שעל כל `node` בתוכה מצביע ההרצאה המתאימה, כלומר

הפוינטר של `lecture` המתאים.



מימושים לפונקציות:

Void *init()

אתחל עץ `course_tree`, עץ `tcl_tree`, פוינטר לרשימה מקושרת `zero_views_class_list`.
כולם ריקים בהתחלה לכן סיבוכיות זמן היא $O(1)$.

StatusType AddCourse (void *DS, int courseId, int numOfClasses)

ניצור מצביע לצומת חדשה בעץ `course_tree`.
נכניס אותה לעץ `course_tree` כך שהעץ יישמר כעץ חיפוש.
נאתחל את הפרמטרים שלה באופן הבא:
- פוינטר לאבא שלה ופוינטרים לילדים שלה (אם יש).
- `course_ID` – לפי הנתון.
- `p_zero_views_classes` – ניצור Node חדש שיהיה ראש הרשימה המקושרת של `course` זה.
נבצע חיפוש בעץ `course_tree` ונמצא את הצומת `J` שהכי קרובה מבחינת `courseID` לצומת החדשה, נוסיף את הnode `n` מימין או משמאל לצומת `J` שנמצאה הכי קרובה לצומת החדשה, בהתאם ליחסים בניהם – אם גדול יותר אז מימין, אם קטן יותר אז משמאל, כלומר סדרה עולה.
- `lectures` – ניצור מערך בגודל `numOfClasses`.
נעבור על המערך, ועבור כל תא נשרשר Node של ה `lecture` המתאים ב- `p_zero_views_classes`.
נאחסן בכל תא את הפוינטר המתאים.

סיבוכיות זמן:

- הכנסה של הצומת לעץ $O(\log(n))$.
- מציאת הצומת שקרובה ביותר לצומת הנתונה $O(\log(n))$.
- אתחול מערך בגודל והשמה של פוינטר מתאים $O(m)$ כאשר `m=numOfClasses`.
- סכ"ה: $O(\log(n) + m)$.

StatusType RemoveCourse(void *DS, int courseId)

ראשית נבצע חיפוש בעץ `course_tree` ונמצא את הצומת המתאים עם המפתח `courseID`.
נעבור על המערך `lectures` ועבור כל הרצאה:
-אם קיים TCL נמצא אותו בעץ `TCLTree` ונמחק אותו
לאחר מכן נמחק את כל הרשימה של הקורס המתאים ב `p_zero_views_classes`
לאחר שסיימנו, נמחק את הצומת מהעץ `course_tree` וגם שם לאחר המחיקה נבצע גלגולים בהתאמה.

סיבוכיות זמן:

- חיפוש בעץ `course_tree` $O(\log(n))$
- מעבר על המערך `p_class_array` $O(m)$ כאשר `m=numOfClasses` ובנוסף פעולות הגלגול הם $O(\log(M))$ כאשר `M` הוא מספר ההרצאות במערכת בזמן הפעלה.
- פעולות הגלגול על `course_tree` הם $O(\log(n))$.
- סכ"ה: $O(m\log(M))$

StatusType WatchClass(void *DS, int courseID, int classID, int time)

ראשית נבצע חיפוש בעץ `course_tree` ונמצא את הצומת המתאים עם המפתח `courseID`.
ניגש למערך `lectures` של `course` למקום ה-`classID`. כעת יש 2 מקרים:
- אם עוד אין להרצאה צפיות, אז ניצור לה צומת חדשה ונכניס אותה באופן ממזין ל-`tcl_tree`. נמחק את ה-`node` המתאים ב-`p_zero_views_classes` להרצאה זאת.
- אם יש לה צפיות, נגדיל ב-`time` את מספר הצפיות שלה ונכניס את הצומת מחדש לעץ תוך שמירה על העץ כעץ חיפוש.
לבסוף נעדכן את `p_max_tcl` להצביע על הצומת הגבוהה ביותר מבחינת שלושת הערכים: `time`, `course`, `lecture` כאשר המשקל ניתן משמאל לימין.

סיבוכיות זמן:

- חיפוש בעץ `course_tree` $O(\log(n))$.
- גישה ל-`Node` ומחיקתו ב-`p_zero_views_classes` $O(1)$.
- הוצאה והכנסה חדשה של הצומת לעץ חיפוש `tcl_tree` $O(\log(M))$.
- עדכון `p_max_tcl` $O(\log(M))$.
- סכ"ה: $O(\log(M))$.

StatusType TimeViewed(void *DS, int courseID, int classID, int *timeViewed)

ראשית נבצע חיפוש בעץ `course_tree` ונמצא את הצומת המתאים עם המפתח `courseID`.
ניגש למערך של `course` למקום ה-`classID`. כעת יש 2 מקרים:
- אם קיים עבורו `node` ב-`p_zero_views_classes` אז נחזיר 0.
- אחרת מספר הצפיות גדול שווה ל-1, נחזיר את מספר הצפיות ששמור ב-`TCL`.

סיבוכיות זמן:

- חיפוש בעץ `course_tree` $O(\log(n))$.
- גישה למספר צפיות $O(1)$.
- סכ"ה: $O(\log(n))$.

StatusType GetMostViewedClasses(void *DS, int numOfClasses, int *courses, int *classes)

נעזר ב-`p_max_tcl` ובעזרת סיור Inorder הפור נכניס את הרצאות הראשונים לתוך מערך `classes` ובו זמנית נכניס את `course` המתאים לכל `class` במערך `courses`.
במידה וסיימנו לעבור על העץ `tcl_tree` ונותרו עוד הרצאות להוסיף אז נעבור לרשימה המקושרת `p_zero_views_classes` מההתחלה.

סיבוכיות זמן:

- גישה ל-`p_max_tcl` $O(1)$.
- מעבר על `m` ההרצאות הראשונים $O(m)$ כאשר `m = numOfClasses`.
- סכ"ה: $O(m)$.

void Quit(void **DS)

נעבור על שני העצים ועל הרשימה המקושרת ונשחרר כל אחד מהאיברים.
סיבוכיות הזמן היא $O(m+n)$. (נובע ישירות מסיבוכיות המקום).

סיבוכיות מקום:

ב-course_tree יהיה n צמתים, ובכל צומת יהיו NumOfClasses לכן לכל היותר יהיו $n + M$, ומכאן-
 $O(M)$.

ב-tcl_tree יהיה לכל היותר M צמתים $O(M)$.

ב-רשימה מקושרת יהיה לכל היותר $n + M$ ומכאן $O(M)$.

סכ"ה $O(M)$.