

- רעיון כללי :
נגדיר שתי אובייקטים Player והשדות שמשמשים בהם בהסבר:
id-1 הוא מספר מזהה של השחקן. goals-2 מספר השערים לשחקן. gamesPlayed-3 מספר המשחקים שהשחקן שיחק cards-4 הכרטיסים שהשחקן קיבל. team-5 מצביע על אובייקט Team
Team הוא מהווה קבוצה במערכת והשדות שלו הן:
teamId-1 הוא מספר מזהה של הקבוצה. topscorer-2 מכיל מספר מזהה להשחקן שהפיקע הכי הרבה שערים בקבוצה. By_id-3 הוא עץ AVL שמכיל השחקנים בקבוצה ומכניס אותם לפי הסמך המזהה שלהם. By_goals-4 הוא עץ AVL שמכיל השחקנים בקבוצה ומכניס אותם לפי השערים שלהם. points-5 נקודות של הקבוצה. Xp-6 מוחשב לפי הנוסחה ב- . play_match . is_valid-6 הוא מהווה אם הקבוצה קשירה (לפי הדרוש)
נחזיק 4 עצי AVL כך ש-
1-העץ הראשון מכיל את הקבוצות לפי ID שלהם (כלומר המפתיחים
בעץ הם ID של הקבוצות) שנשמנו idTeamTree .
2-העץ השני מכיל הקבוצות שיכולות לשחק במשחקים, כלומר קבוצות שיש בהן לפחות 11 שחקנים ואחד מהם לפחות שועיר. גם בעץ הזה הקבוצות נכנסים לפי ID, שנשמנו validTeamTree .
*כל קבוצה בעץ 1,2 מכילה שתי עצי AVL להשחקנים בקבוצה. אחד מכיל השחקנים לפי ID שנשמנו PladyerIdTree**, והשני מכיל השחקנים לפי השערים שלהם שנשמנו PlayerGoaldTree .
3-העץ השלישי מכיל את כל השחקנים במערכת לפי ID שלהם שנשמנו PlayerIDTree .
4- העץ הרביעי מכיל את כל השחקנים במערכת לפי השערים שלהם שנשמנו PlayerGoalTree .
**ונחזיק רשימה מקושרת ששמור בתוכה את הקבוצות הקשירות האופן ממוין (וכל איבר בעץ validTeamTree מצביע על מקומו ברשימה)
• world_cup_t() :
מאתחלים את ארבע עצי AVL שלנו(idTeamTree , validTeamTree , PlayerGoaldTree , PlayerIDTree)להיות ריקים .
אתחול של עץ AVL ריק לוקח סיבוכיות של $O(1)$ ולכן הפונקציה לוקחת סיבוכיות זמן $O(1)$ ס"ה
• ~world_cup_t() : עוברים על ארבעת העצים ומוחקים איבר איבר ואחר כך מוחקים את העצים .
^זה לוקח סיבוכיות של סכום גודלי העצים שזה $O(n+k)$ כך ש-n הוא מספר השחקנים במערכת ו-k הוא מספר הקבוצות במערכת .
• add_team(int teamId, int points) :
תחילה בודקים אם points > 0 או teamId >= 0:
-אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT .
אם לא אז עושים חיפוש בעץ idTeamTree על קבוצה עם אותו teamId, חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת :
-אם מצאנו קבוצה עם מזהה teamId , מחזירים FAILURE .

אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז מוסיפים הקבוצה לעץ idTeamTree, הוספת איבר לעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת, ובסוף מחזירים SUCCESS. ^נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת.

- `remove_team(int teamId)`
תחילה בודקים אם `teamId >= 0`:
אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT.
עושים חיפוש בעץ idTeamTree על קבוצה עם אותו teamId
(חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת):
אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז מחזירים FAILURE.

אם מצאנו קבוצה עם מזהה teamId, בודקים אם בקבוצה זה יש שחקנים (מפעילים פונקציה שבודקת שדה numOfPlayer של הקבוצה הזו וזה לוקח סיבוכיות זמן של $O(1)$):
אם יש שחקנים בקבוצה אז מוחקים מה שהקצאנו ומחזירים FAILURE.

אם אין שחקנים בקבוצה אז מוחקים הקבוצה עם מזהה teamId מהעץ (idTeamTree)
(מחיקת איבר בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת) ומחזירים SUCCESS.
--עושים אותו הדבר לעץ validTeamTree (גם $O(\log k)$)
^נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת.

- `add_player(int playerId, int teamId, int gamesPlayed, int goals, int cards, bool goalKeeper)`
בודקים אם `playerId <= 0, teamId <= 0, gamesPlayed < 0, goals < 0, cards < 0` או אם `gamesPlayed > 0, cards > 0, goals > 0`:
אם אחד מהנאים האלה מתקיים אז מחזירים INVALID_INPUT.
אחרת עושים חיפוש בעץ idPlayerTree על שחקן עם אותו playerId
(חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(n))$ כך ש-n הוא מספר השחקנים במערכת):
אם מצאנו שחקן עם מזהה playerId, אז מחזירים FAILURE.

*אם לא מצאנו שחקן עם מזהה playerId אז עושים חיפוש בעץ idTeamTree על קבוצה עם אותו teamId
(חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת):
אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז מחזירים FAILURE.

אחרת אז:
1- מוסיפים השחקן שהקצאנו לעץ idPlayerTree
(הוספת איבר לעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(n))$ כך ש-n הוא מספר השחקנים במערכת).
2- מוסיפים השחקן שהקצאנו לקבוצה שמצאנו ב-* ע"י הוספתו לשדה players שהוא עץ AVL, זה לוקח $O(\log n)$ teamId כך ש-n הוא מספר השחקנים בקבוצה עם מזהה teamId. ובדוק אם הקבוצה הזו לא הייתה קשירה ועכשיו קשירה ע"י גישה לשדה

`validTeamTree` ל-`valid` (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת).

3- מוסיפים השחקן שהקצאנו לעץ `goalsPlayerTree` (הוספת איבר לעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת).
ומחזירים SUCCESS.
^נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(k)+\log(n))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת, n מספר השחקנים במערכת.

- `remove_player(int playerId)`
בודקים אם `playerId <= 0`
אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT.
אחרת עושים חיפוש בעץ `idPlayerTree` על שחקן עם אותו `playerId` (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת).
אם לא מצאנו שחקן עם מזהה `playerId`, מחזירים FAILURE.
אם מצאנו השחקן אז מוחקים אותו מהעץ ומכל העצים שהוא נמצא בהן ונעדכן הקבוצה שהוא היה נמצא בעזרת השדה של השחקן שמצביע על הקבוצה שלו ב-`idTeamTree` ולהקבוצה שלו יש מצביע על הקבוצה עצמה ב-`validTeamTree`, נעדכן אותם בהתאם $O(1)$ (מחיקה מעצי AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת, כי לכל היותר בכל עץ של שחקנים יש n איברים) ומחזירים SUCCESS.
^נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר הקבוצות במערכת.

- `update_player_stats(int playerId, int gamesPlayed, int scoredGoals, int cardsReceived)`
--מגדירים פונקציית עזר `setPlayer` שמקבלת פרמטרים מתאימים כדי לעדכן את השדות של השחקן (לוקחת $O(1)$).
בודקים אם `playerId <= 0, gamesPlayed < 0, scoredGoals < 0, cardsReceived < 0`
אם אחד מהנאים האלה מתקיים אז מחזירים INVALID_INPUT.
אחרת עושים חיפוש בעץ `idPlayerTree` על שחקן עם אותו `playerId` (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת).
אם לא מצאנו שחקן עם מזהה `playerId`, מחזירים FAILURE.
אם מצאנו השחקן אז מעדכנים השדות שלו בעזרת `setPlayer` ומעדכנים את המיקום שלו בעצים שממוינים לפי שערים.
^נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר הקבוצות במערכת.

- `play_match(int teamId1, int teamId2)`
--מגדירים פונקציית עזר `setTeam` שמקבלת פרמטרים מתאימים כדי לעדכן את השדות של הקבוצה (לוקחת $O(1)$).

מגדירים פונקציית עזר `getXp` שמחשבת סכום הניקוד הנוכחי של הקבוצה עם סכום כל השערים שהשחקנים בה הבקיעו, פחות מספר הכרטיסים הכולל שהשחקנים קיבלו. (לוקחת $O(1)$).

תחילה בודקים אם `teamId1==teamId2`, `teamId2<=0`, `teamId1<=0` :
-אם אחד התנאים האלה מתקיים אז מחזירים `INVALID_INPUT`.

אחרת אם קיימים בעץ `ValidTeamTree` (חיפוש זה נעשה בעץ AVL בסיבוכיות זמן של- $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :
-אם לא קיים אחד משתי הקבוצות בעץ, מחזירים `FAILURE`.

אם קיימות שתיהן בעץ אז בודקים הקבוצה עם ה-XP הגדול ביותר (בעזרת `getXp`):
-אם ה-XP של שתי הקבוצות שווים אז מוסיפים נקודה אחת ל-XP ול-`points` של שתי הקבוצות, וגם מוסיפים `gamesplayed` ב-1. עושים זה בעזרת `setTeam`.
-אם ה-XP של אחת הקבוצות גדול יותר מ-XP של השנייה אז לקבוצה הזו (הגדולה יותר) מוסיפים 3 ל-`points`, XP, ומוסיפים 1 ל-`gamesplayed` לשתי הקבוצות. עושים זה בעזרת `setTeam`.
ובסוף מחזירים `SUCCESS`.
^פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של- $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת.

- `get_num_played_games(int playerId)`:
- מגדירים פונקציית עזר `GetGamesplayed` שמחזירה ערך השדה `gamesPlayed` של אובייקט שחקן (לוקחת $O(1)$).

תחילה בודקים אם `playerId >= 0`:
-אם כן אז מחזירים `INVALID_INPUT`.
אחרת, אז עושים חיפוש בעץ `idPlayerTree` על שחקן עם אותו `playerId` (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת) :
-אם לא מצאנו שחקן עם מזהה `playerId`, מחזירים `FAILURE`.

אם מצאנו שחקן עם מזהה `playerId` אז מחזירים את השדה `gamesPlayed` (`SUCCESS`) בעזרת `GetGamesplayed`.

^פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של- $O(\log(n))$ כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת.

- `get_team_points(int teamId)`:
- מגדירים פונקציית עזר `getPoints` שמחזירה ערך השדה `points` של אובייקט `team` (לוקחת $O(1)$).

תחילה בודקים אם `teamId >= 0`:
-אם כן אז מחזירים `INVALID_INPUT`.
אחרת, אז עושים חיפוש בעץ `idTeamTree` על קבוצה עם אותו `teamId` (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של- $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :
-אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה `teamId`, מחזירים `FAILURE`.

אם מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז מחזירים את השדה points (SUCCES) בעזרת
getPoints .

פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת.

- :get_top_scorer(int teamId)

--מגדירים פונקציית עזר getMaxvalue של עץ AVL שמחזירה האיבר המקסימלי בעץ (לוקחת $O(1)$ כי מעדכנים אותה בכל הכנסת איבר לעץ).
--מגדירים פונקציית עזר getId שמחזירה ערך השדה Id של אובייקט player (לוקחת $O(1)$).
--מגדירים פונקציית עזר getSize של עץ AVL שמחזירה מספר האיברים של העץ (לוקחת $O(1)$).

תחילה בודקים אם $teamId == 0$:

אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT .

אם לא אז בודקים אם $teamId < 0$:

אם כן אז בודקים כמה שחקנים ב-goalPlayerTree (בעזרת getSize). אם הוא 0 (כלומר אין שחקנים במערכת) אז מחזירים FAILURE.
אם מספר השחקנים לא 0 אז מוצאים האיבר המקסימלי בעץ goalPlayerTree (שהוא השחקן עם הכי הרבה שערים) ומחזירים את השדה Id של השחקן הזה בעזרת getId (SUCCES).
^פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(1)$ במקרה הזה .

אם $teamId > 0$ עושים חיפוש בעץ idTeamTree על קבוצה עם אותו teamId (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת):

אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה teamId, מחזירים FAILURE .

אם מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז בודקים אם יש שחקנים בקבוצה זו ע"י ניגשות ל-By_goals בעזרת getBy_goals, ובודקים את מספר האיברים ב-By_goals בעזרת getSize :
אם מספר השחקנים שווה ל-0, מחזירים FAILURE.
אם מספרם לא-0, אז ניגשים ל-By_goals של הקבוצה (זוהי עץ AVL של שחקנים בקבוצה לפי שערים) ומוצאים האיבר המקסימלי ב-By_goals בעזרת getMaxvalue (האיבר הזה הוא שחקן), ומחזירים id שלו בעזרת getId.
^במצב זה נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(k))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת .

- :get_all_players_count(int teamId)

--מגדירים פונקציית עזר getSize של עץ AVL שמחזירה מספר האיברים בעץ (לוקחת $O(1)$).

תחילה בודקים אם $teamId == 0$:

אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT .

אם לא אז בודקים אם $teamId < 0$:

אם כן אז מחזירים כמה איברים יש ב-idPlayerTree בעזרת getSize.
^ פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(1)$ במקרה הזה .

אם לא ($teamId > 0$) אז עושים חיפוש בעץ $idTeamTree$ על קבוצה עם אותו $teamId$ (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :
אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה $teamId$ מחזירים FAILURE .

אם מצאנו קבוצה עם מזהה $teamId$ אז ניגשים ל- By_id בעזרת $getBy_id$ ומחזירים מספר האיברים ב- By_id בעזרת $getsize$.
^במצב זה נקבל סה"כ סיבוכיות זמן של הפונקציה $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת .

- $get_all_players(int teamId, int * const output)$:
---מגדירים פונקציית עזר $getBy_goals$ של קבוצה Team שמחזירה השדה By_goals של הקבוצה (לוקחת $O(1)$),
--הגדרנו אטירטור של עץ AVL שעובר על האיברים בעץ בשיטת inorder כלומר באופן ממוין. ($O(n)$ כך ש- n הוא מספר האיברים בעץ)
תחילה בודקים אם $teamId == 0$:
אם כן אז מחזירים INVALID_INPUT .

אם לא אז בודקים אם $teamId < 0$:
אם כן אז בודקים אם יש שחקנים במערכת כמו ע"י שימוש ב- $getsize$ כמו
 $get_all_players_count$: אם אין שחקנים במערכת אז מחזירים FAILURE .
--אם יש שחקנים במערכת אז עוברים על עץ- $goalPlayerTree$ באיטרטור שלנו וממלים את המערך $output$ ב-id של השחקנים שעוברים עליהם באיטרטור, ניגשים ל-id של השחקנים בעזרת $getId$, ואחרי שעוברים על כל העץ מחזירים SUCCESS.
^ פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(n-teamId)$ במקרה הזה, כך ש- $n-teamId$ הוא מספר השחקנים בקבוצה עם מזהה $teamId$. (כי עוברים על כל השחקנים פעם אחד)

אם ($teamId > 0$) אז עושים חיפוש בעץ $idTeamTree$ על קבוצה עם אותו $teamId$ (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :
אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה $teamId$, מחזירים FAILURE .

אם מצאנו קבוצה עם מזהה $teamId$ אז ניגשים ל- By_goals בעזרת $getBy_goals$ ועוברים על עץ זה באיטרטור שלנו וממלים את המערך $output$ ב-ID של השחקנים שעוברים עליהם באיטרטור, ניגשים ל-ID של השחקנים בעזרת $getId$, ואחרי שעוברים על כל העץ מחזירים SUCCESS.
^פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(n)$ במקרה הזה, כך ש- n הוא מספר השחקנים במערכת

- $get_closest_player(int playerId, int teamId)$:
תחילה בודקים אם $played <= 0$ או $teamId <= 0$:
אם אחד מהם מתקיים אז מחזירים INVALID_INPUT .
(בודקים אם יש רק שחקן אחד במערכת בשימוש ב- $getsize$ על $idPlayerTree$, אם יש רק אחד אז מחזירים FAILURE)
אם לא אז עושים חיפוש בעץ $idTeamTree$ על קבוצה עם אותו $teamId$ (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :
אם לא מצאנו קבוצה עם מזהה $teamId$, מחזירים FAILURE .

אם מצאנו קבוצה עם מזהה teamId אז ניגשים לשדה By_goals של הקבוצה הזו בעזרת getBy_goals ועושים חיפוש בעץ By_goals על שחקן עם אותו playerId (חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(n-\text{teamId}))$ כך ש- $n-\text{teamId}$ הוא מספר השחקנים בקבוצה עם המזהה teamId).
 ניגשים להשדות next, previous של השחקן בעזרת getNext/previous שהם שתי השחקנים הקרובים ביותר לשחקן עם מזהה teamId ובודקים מי מהם קרוב יותר להשחקן שלנו ומחזירים את המספר המזהה שלו (מספר מזהה של השחקן הקרוב ביותר להשחקן עם playerId).
 \wedge פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(\log(k) + \log(n-\text{teamId}))$ כך ש-k מספר הקבוצות במדרכת ו-n-teamId הוא מספר השחקנים בקבוצה עם מזהה teamId.

- `knockout_winner(int minTeamId, int maxTeamId)`
 תחילה בודקים אם $\text{minTeamId} < 0, \text{maxTeamId} < 0, \text{maxTeamId} < \text{minTeamId}$
 אם אחד מהם מתקיים אז מחזירים INVALID_INPUT.
 אם לא אז בודקים מספר הקבוצות הקשורות בעזרת `getsize` על העץ `validTeamTree`
 אם מספר הקבוצות הקשורות הוא 0 אז מחזירים FAILURE.
 אחרת, עושים חיפוש בעץ `validTeamTree` על קבוצה עם מספר מזהה `maxTeamId` ואם לא מצאנו קבוצה כזו ניקח הקבוצה עם המזהה הגדול ביותר שקטן מ-`maxTeamId` נסמן קבוצה זו ב-Tmax.
 ועושים חיפוש עוד פעם בעץ `validTeamTree` על קבוצה עם מספר מזהה `minTeamId` ואם לא מצאנו קבוצה כזו ניקח הקבוצה עם המזהה הקטן ביותר שגדול מ-`minTeamId`, ונסמן קבוצה זו ב-Tmin.
 (חיפושים אלה בעץ AVL נעשים בסיבוכיות זמן של $O(\log(\min\{n, k\}))$ כך ש-k הוא מספר הקבוצות במערכת ו-n הוא מספר השחקנים במערכת-הסבר ב-*).
 Tmax, Tmin מצביעות על מקומם ברשימה מקושרת שמכילה את הקבוצות הקשורות בסדר עולה, נמלה שתי מערכים בגודל r בקבוצות שבין Tmax, Tmin (כולל) זה יקח סיבוכיות של r.
 שתי המערכים החדשים הן `Xp_array, id_array` ה-Xp של הקבוצות שבין Tmin, Tmax (כולל) בהתאמה.
 נעבור על `Xp_array` בשתי הקבוצות הראשונות ונבדוק איזה קבוצה יש לה Xp גדול יותר ונשמור את ה-id שלה בתא הראשון ב-`id_array` ונשמור גם סכום ה-Xp של שתי הקבוצות $3+$ בתא הראשון ב-`Xp_array`. נמשיך ככה על כל זוג סמוכים (אין חיתוכים) ואם בסוף יש קבוצה בדידה נשמור את ה-id ו-Xp שלה.
 נעבור אותו אלגוריתם על מערך `Xp_array` עד שנגיע לקבוצה אחד מנצחת (סיבוכיות זמן $O(r) = r + r/2 + r/4 + r/8 + \dots$) ונחזיר את ה-id שלו לקבוצה המנצחת.
 \wedge פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(\log(\min\{n, k\}) + r)$ כאשר k הוא מספר הקבוצות במערכת ו-n הוא מספר השחקנים במערכת ו-r מספר הקבוצות המתחרות.
 *למה $\log(\min\{n, k\})$:
 מספר הקבוצות הקשורות kv מקיים $kv \leq k$, ומספר השחקנים n הוא לפחות $kv * 11$ כי בכל קבוצה כשירה יש לפחות 11 שחקנים לכן $kv \leq n$ ולכן חיפוש ב-`validTeamTree` לוקח סיבוכיות זמן $\log(\min\{n, k\})$.

- `unite_teams(int teamId1, int teamId2, int newTeamId)`
 תחילה בודקים אם $\text{newTeamId} \leq 0, \text{teamId2} \leq 0, \text{teamId1} \leq 0, \text{teamId1} == \text{teamId2}$
 אם אחד מהם מתקיים אז מחזירים INVALID_INPUT.
 אם לא אז עושים חיפוש בעץ `idTeamTree` על קבוצות עם אותו `teamId1, teamId2`, כלומר עושים חיפוש פעמיים

(חיפוש זה בעץ AVL נעשה בסיבוכיות זמן של $O(\log(k))$ כך ש- k הוא מספר הקבוצות במערכת) :

- אם לא מצאנו קבוצות עם מזהים $teamId1, teamId2$ אז, מחזירים FAILURE .
-אחרת עוברים על By_id של כל אחד מהקבוצות בסיור inorder (באמצעות האיטרטור שלנו) וממלאים שני מערכים באיברים של שתי הקבוצות בהתאמה (זה לוקח $O(n-teamId1+n-teamId2)$ כך ש- $n-teamId1$ הוא גודל הקבוצה ה- i), ועושים merge לשתי המערכים למערך אחד (משום שהמערכים ממוינים אז זה לוקח $O(n-teamId1+n-teamId2)$ כך ש- $n-teamId1$ הוא גודל הקבוצה ה- i). עוברים על המערך החדש שלנו וממלים את העץ By_value של $newTeamId$ כמו שלמדנו בהרצאה\תרגול (גם סיבוכיות של $O(n-teamId1+n-teamId2)$). עושים אותו הדבר ל- By_goals . מעדכנים השדות של $newTeamId$ כמו שדרוש ($O(1)$ באמצעות פונקציה $updateTeamstats$). מוחקים שתי הקבוצות מהעצים שלנו ואחר כך מכניסים את הקבוצה החדשה ($O(\log k)$), ומחזירים SUCCESS .
^ פונקציה זו לוקחת סיבוכיות זמן של $O(n-teamId1+n-teamId2+\log(k))$ כך ש- $n-teamId1$ הוא גודל הקבוצה ה- i ו- k מספר הקבוצות במערכת .

^^^סיבוכיות מקום (k הוא מספר הקבוצות במערכת ו- n הוא מספר השחקנים במערכת):

שתי עצי שחקנים זה $2n$ מקום ועוד שתי עצי קבוצות זה $2k$ מקום ורשימה מקושרת של קבוצות זה k מקום ובכל עץ של קבוצות נשמרים השחקנים בכל קבוצה כלומר זה $2n$ מקום.
ולכן ס"ה נקבל $O(n+k)$ כאשר k הוא מספר הקבוצות במערכת ו- n הוא מספר השחקנים במערכת.