# הנחיות לפתרון תרגילי הבית

- על הקוד המוגש להיות מתועד היטב ועליו לכלול:
  - מפרט, כפי שהודגם בתרגול.
- . תיעוד של כל מחלקה ומתודה ושל קטעי קוד רלוונטיים.
  - במידת הצורך, יש להוסיף תיעוד חיצוני.
- יש להפעיל את הכלי Javadoc כדי ליצור קבצי תיעוד בפורמט HTML ולצרף אותם לפתרון הממוחשב המוגש. כדי לגרום לקובצי ה-HTML להכיל את פסקאות המפרט שבהן אנו משתמשים, יש לציין זאת במפורש. ב-Eclipse, ניתן לבצע פעולה זו באופן שבהן אנו משתמשים, יש לציין זאת במפורש. ב-Java->Javadoc וללחוץ על כפתור Next, לבחור לבחור לבחור את הקבצים שלהם Java->Javadoc בעבור את הקבצים שלהם ב-Extra Javadoc ליצור תיעוד וללחוץ פעמיים על כפתור Next, 4. להקיש ב-Finish לפתור הבאה וללחוץ על כפתור Finish ישורה הבאה וללחוץ על כפתור הבאה וללחוץ על כפתור
- -Xdoclint:-missing -tag requires:a:"Requires:" -tag modifies:a:"Modifies:" -tag effects:a:"Effects:"
- התנהגות ברירת המחדל של פעולות assert היא disabled הבדיקות לא מתבצעות). כדי לאפשר את הידור וביצוע פעולות assert, יש לבצע ב-assert את הפעולות הבאות: לאפשר את הידור וביצוע פעולות assert בחלון שלבער הפעולות הבאות: . Debug Configurations לבחור Pub לבתוב בחלון של בפתור Debug. 3. בתיבת הטקסט VM arguments לכתוב -4. ללחוץ על כפתור

# <u>הנחיות להגשת תרגילי בית</u>

- תרגילי הבית הם חובה.
  - ההגשה בזוגות בלבד.
- עם סיום פתירת התרגיל, יש ליצור קובץ דחוס להגשה המכיל את:
  - כל קבצי הקוד והתיעוד.
- פתרון לשאלות ה״יבשות״ בקובץ PDF. על הקובץ להכיל את מספרי תעודות הזהות של שני הסטודנטים המגישים, ללא שמות. הקובץ הזה יקרא הזהות של הסטודנטים (id1> <id1> <id2> + id1> באשר (id2> + id2) המגישים.
- החות מספרי  $-\sin 2$  ו- $-\sin 2$  החות המוגש יקרא  $-\sin 2$  החות האוע האטודנטים המגישים.
  - יש להגיש את תרגיל בית 2 לפי ההנחיות הבאות:
- 1. **שני בני הזוג** צריכים להצטרף לאותה קבוצה בייבחירת קבוצות לתרגיל בית 2יי ב-Moodle.
  - 2. **אחד מבני הזוג** צריך להגיש את קובץ ההגשה בייתרגיל בית 2יי.
- 3. **אחד מבני הזוג** צריך להגיש את קובץ ההגשה פעם נוספת בייביקורת עמיתים תרגיל בית 2יי.

- תרגיל שיוגש באיחור וללא אישור מתאים (כגון, אישור מילואים), יורד ממנו ציון באופן אוטומטי לפי חישוב של 5 נקודות לכל יום איחור ועד 2 ימי איחור שלאחריהם לא תתאפשר הגשה כלל.
  - על התוכנית לעבור קומפילציה. על תכנית שלא עוברת קומפילציה יורדו 30 נקודות.
- על הקוד להיות מוגש על פי ההנחיות המפורטות כאן. תרגיל שלא יוגש בצורה הנדרשת, לא ייבדק.
  - שאלות על תרגילי הבית בפורום הרלוונטי באתר הקורס.

מועד ההגשה: יום גי, 6/6/23

המטרות של תרגיל בית זה הן:

- להתנסות בתכן Abstract Data Type) ADT), בכתיבת מפרט עבורו, במימושו ובכתיבת קוד המשתמש בו.
  - לתרגל ביצוע בדיקות יחידה בעזרת JUnit

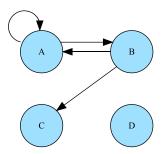
## הצגת הבעיה

בתרגיל בית זה תיצרו הפשטה שתאפשר למצוא מסלול קצר ביותר בין שתי נקודות. לשם כך תזדקקו להפשטה עבור גרף, המייצג את הקישוריות בין נקודות, להפשטה עבור מסלול, המייצג את מחיר המעבר דרך אוסף נקודות בגרף בסדר מסוים, ולאלגוריתם למציאת מסלול בעל המחיר הנמוך ביותר האפשרי.

את ההפשטה עבור גרף ועבור מציאת מסלול קצר ביותר יהיה עליכם לתכנן בעצמכם. ההפשטה עבור מסלול נתונה לכם בממשק Path. ה-test driver המסופק, שאת מימושו תצטרכו להשלים, יבצע בדיקות, שכל אחת מהן תורכב מרשימת פקודות. פקודות אלה יתקבלו מאמצעי קלט (המקלדת/קובץ) ותוצאותיהן תשלחנה לאמצעי פלט (המסך/קובץ).

# שאלה <u>1</u> (65 נקודות)

גרף מכוון (directed graph) מורכב מאוסף של צמתים (modes), שחלקם עשויים להיות מקושרים בעזרת קשתות (edges). לכל קשת יש כיוון, כלומר, עשוי להתקיים מצב, כמו בדוגמה הבאה, בו קיימת קשת המקשרת בין הצומת B לצומת C, אך לא קיימת קשת המקשרת בין הצומת C לצומת C.



בתרגיל זה נניח כי לא יכולה להיות יותר מקשת אחת המקשרת צומת מסוים לצומת אחר (אך יכולה, כמובן, להיות קשת בכיוון ההפוך). הבנים (children) של B הם הצמתים שאליהם יש קשת מ-B. בדוגמה הנייל, הבנים של B הם הצמתים שאליהם של B הם הצמתים שיש קשת מהם ל-B. בדוגמה הנייל, האב היחיד של B הוא A.

בשאלה זו תעסקו ביצירת טיפוס נתונים מופשט עבור גרף מכוון בעל משקלות (מחירים) לצמתים ובבדיקתו.

#### Ν.

עליכם להתחיל בכך שתחליטו על הפעולות שעל הפשטה זו לכלול. לשם כך, ניתן להיעזר באוסף הפקודות האפשרי בקובצי הבדיקה, המוגדר בנספח בסוף התרגיל. כתבו מפרט באוסף הפקודות האפשרי בקובצי הבדיקה, כולל פסקאות modifies ,@requires ו-effects. את המפרט יש לרשום בקובץ בשם Graph.java.

#### : הנחיות

- 1. אובייקט שהוא מופע של Graph צריך לאפשר אכסון צמתים מטיפוס כלשהו. בפרט, צמתים אלה יכולים להיות טיפוסים מורכבים שמכילים פונקציונליות נוספת (למשל, מחשבים ברשת תקשורת).
- 2. מופע של Graph לא צריך לטפל ולא להיות מודע למחירי הצמתים. מחירים אלו יאוכסנו בתוך הצמתים עצמם.

להגשה ממוחשבת: המפרט של המחלקה Graph.

להגשה "יבשה": תיעוד חיצוני המסביר את השיקולים בבחירת הפעולות השונות של ההפשטה עבור גרף. הסבירו מדוע אוסף פעולות זה נראה לכם מספק לפתרון הבעיה הנתונה.

#### ٦.

ממשו את המפרט שיצרתם בסעיף אי. בעת המימוש יש לזכור כי אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר יעשה שימוש במימוש זה. אנו מעוניינים במימוש של Graph שהאלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר יתבצע עליו בסיבוכיות חישוב סבירה. אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר משתמש באופן תכוף בפעולה של מציאת רשימת אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר משתמש באופן תכוף בפעולה של מציאת רשימת הבנים של צומת מסוים. עליכם לרשום מימוש שיבצע פעולה זו בזמן קבוע. גם הפעולות לבניית גרף צריכות להתבצע בזמן סביר. עם זאת, ראשית עליכם לדאוג לתכן נכון ורק לאחר מכן לביצועים טובים.

יש לרשום representation invariant ו-abstraction function בתוך שורות הערה בקוד של checkRep ולקרוא רבוסף, יש לממש מתודת (checkRep לבדיקת ה-graph לבדיקת ה-graph למש מתודת לה במקומות המתאימים בקוד.

#### : הנחיות

- ב-Java Documentation ניתן למצוא את פירוט סיבוכיות החישוב של פעולות שונות של כל אחד מהמכלים הקיימים בשפת Java. ניתן להשתמש בנתונים אלה לשם הערכת סיבוכיות החישוב של מימושים שונים.
- 2. למרות שהפלט עבור הבדיקות של גרף מוגדר לעתים כרשימה של צמתים לפי סדר אלפביתי, אין זה אומר שהמימוש צריך להחזיר או להכיל צמתים לפי סדר זה. ניתן,

לחילופין, למיין את רשימת הצמתים לפני הצגתה. לשם כך ניתן להשתמש במתודה (java.util.Collections של המחלקה

להגשה ממוחשבת: מימוש המחלקה Graph.

להגשה ״יבשה״: תיעוד חיצוני המסביר את השיקולים שהובילו למימוש הנבחר. הציעו **במילים** מימוש נוסף והשוו אותו לזה שבחרתם.

٦.

בדיקת המימוש של Graph תתבצע בעזרת test driver, ששלד מימוש שלו נתון במחלקה בדיקת המימוש שלו נתון במחלקה החלקה זו קוראת אוסף פקודות המתקבלות ממקור קלט (למשל, קובץ או המסך). המקלדת), מפעילה אותן, ושולחת את התוצאות לאמצעי פלט (למשל, קובץ או המסך). עליכם להשלים את שלד מימוש זה במקומות המסומנים. יש להשתמש בשדה output לצורך ביצוע הפלט. לצורך בדיקת המימוש יש להשתמש במופעים של המחלקה הנתונה לצורך ביצוע הפלט. לצורך בדיקת המימוש יש להשתמש במופעים של המחלקה הנחוקיות החוקיות ותוצאותיהן מוגדר בנספח בסוף התרגיל.

נתונה המחלקה GraphScriptFileTester המשתמשת ב-JUnit ובמחלקה GraphScriptFileTester לביצוע בדיקות של Graph המחלקה עוברת על כל הקבצים בתיקייה בה היא נמצאת ושולחת בדיקות של Graph. המחלקה מכוונת את את כל הקבצים בעלי סיומת test, אחרי השני, ל-TestDriver. המחלקה מכוונת את הקלט של TestDriver לקובץ בעל שם זהה וסיומת actual. ומשווה לקובץ התוצאות הנדרשות בעל שם זהה וסיומת expected.

עליכם לרשום קובצי קלט לבדיקות קופסה שחורה של המימוש של Graph. על כל קובצי הבדיקה להיות בעלי הסיומת test ולכל אחד מהם צריך להיות קובץ נוסף בעל שם זהה לשם קובץ הבדיקה ובעל הסיומת expected שיכיל את הפלט הצפוי. תנו לקובצי הבדיקה שתיצרו בסעיף זה שמות משמעותיים. נתונים מספר קובצי בדיקה לדוגמה.

נתונה המחלקה GraphTester היורשת מהמחלקה GraphTester כדי לבצע בדיקות קופסה שחורה בהתאם לקובצי הקלט המתאימים. עליכם להוסיף למחלקה בדיקות קופסה שחורה בהתאם לבנה ל-Graph . יש לרשום בדיקות בעזרת תחביר JUnit רגיל ולא להשתמש בקובצי קלט, כמו שנעשה עבור בדיקות קופסה שחורה.

בסעיף זה אין צורך לבצע בדיקות של האלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר (שעדיין לא קיים בשלב זה).

להגשה ממוחשבת: קובצי הקלט לבדיקות קופסה שחורה שכתבתם ותוצאות הרצתם (קובצי expected ,test). כמו כן, המחלקות שכתבתם לבדיקות קופסה לבנה ותוצאות הרצתן.

להגשה יייבשהיי: תיעוד חיצוני המסביר את השיקולים בבחירת הבדיקות הנייל ומדוע הן מספקות.

٦.

במחלקות GraphScriptFileTester ו-TestDriver נעשה שימוש במחלקה GraphScriptFileTester ו-TestDriver בשם המלא. מדוע לא מתבצע לה import בכותרת המחלקות ולאחר מכן שימוש בשם המקוצר Path?

להגשה יייבשהיי: תשובה לשאלה הנייל.

## שאלה 2 (35 נקודות)

בשאלה זו תממשו ותבדקו אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר בגרף.

אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר מנסה למזער פונקציית מחיר כלשהי הניתנת לחישוב על כל המסלולים בין נקודות התחלה (אחת או יותר) לנקודות סיום (אחת או יותר). ההפשטה הנתונה עבור מסלול בממשק Path מאפשרת, בין השאר, לקבל את מחירו של המסלול.

רב האלגוריתמים למציאת מסלול קצר ביותר פועלים על גרפים עם קשתות בעלות מחיר. במקרה שלנו, הצמתים הם בעלי מחיר ולא הקשתות. להלן מוצג אלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר במקרה זה. אלגוריתם זה הוא אלגוריתם חמדן (greedy) שהוא גרסה של אלגוריתם Dijsktra.

האלגוריתם כתוב בפסבדו-קוד המשתמש בסימונים הבאים:

- .c-ו b ,a מייצג מסלול המורכב מסדרת הצמתים [a, b, c] ullet
- [a, b] + [c, d] = [a, b, c, d] : למשל שרשור + מציין שרשור + מציין שרשור.
- ן פונקציה הממפה p למחיר p-ש בהינתן ש-p הוא אובייקט מטיפוס m-ש Path בהינתן ש-p הממפה את בהינתן ש-p מסמן את המחיר של p ב-p מסמן את המחיר של p

#### : האלגוריתם הוא

```
// Return a shortest path from any element of starts to any
// element of goals in a node-weighted graph.
Algorithm node-weighted-shortest-path(Set starts, Set goals) {

// maps nodes -> paths
Map paths = { forall start in starts | (start, [start]) }

// The priority queue contains nodes with priority equal to the cost
// of the shortest path to reach that node. Initially it contains the
// start nodes
PriorityQueue active = starts

// The set of finished nodes are those for which we know the shortest
// paths from starts and whose children we have already examined
Set finished = { }

while active is non-empty do {
    // queueMin is the element of active with shortest path
    queueMin = active.extractMin()
```

```
queueMinPath = paths(queueMin)

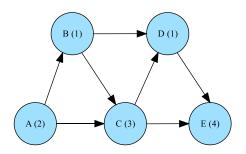
if (queueMin in goals) {
    return queueMinPath
}

// iterate over edges (queueMin, c) in queueMin.edges
for each child c of queueMin {
    cpath = queueMinPath + [c]
    if (c not in finished) and (c not in active) {
        paths(c) = cpath
        insert c in active with priority equal to cpath's cost
    }
    insert queueMin in finished
}

// execution reaches this point only if active becomes empty
return No Path Exists
}
```

במהלך האלגוריתם נעשה שימוש בתור עדיפויות. זהו מבנה נתונים המאפשר להכניס איברים ולהוציא איבר בעל העדיפות הגבוהה ביותר (במקרה שלנו, ככל שמחיר המסלול מוך יותר, כך עדיפותו גבוהה יותר). יש לשים לב כי המחלקה java.util.PriorityQueue לאורך מאפשרת להכניס באופן ישיר את העדיפויות של איבריה. במקום, היא משתמשת לצורך השוואת עדיפויות האיברים במתודה (compareTo) של הממשק Path הממשק המחון למימוש: הממשק הנתון Path מרחיב ממשק זה. לכן, עומדות בפניכם שתי אפשרויות למימוש: א. להכניס לתור העדיפויות מסלולים ולא צמתים. ב. לממש מחלקה עוטפת למחלקת צומת שתחזיק את אורך המסלול הקצר ביותר ותממש את java.util.Comparable בהתאם.

א. נתון הגרף הבא :



. הצמתים A, B, A, ו-E הם בעלי מחיר 2, 1, 3, 1 ו-4 בהתאמה E-I D, C, B, A

להגשה יייבשהיי: תיאור מילולי כללי של אופן פעולת האלגוריתם הנתון. בנוסף, הדגימו את שלבי פעולת האלגוריתם למציאת מסלול קצר ביותר בגרף הנתון מהצומת A לצומת בכל שלב יש לרשום מה מתבצע ואת ערכי active ,paths ו-finished

ב.

עליכם לרשום מפרט עבור מחלקה בשם PathFinder ולממש מחלקה זו. המחלקה תכיל מתודה למציאת מסלול קצר ביותר בין שני צמתים בגרף. על המתודה לקבל אוסף של צמתי התחלה ואוסף של צמתי סיום ולמצוא מסלול קצר ביותר שהצומת הראשון בו הוא אחד מצמתי ההתחלה ושהצומת האחרון בו הוא אחד מצמתי הסיום.

על המחלקה PathFinder לתמוך בצמתים מטיפוס כלשהו. עליה לקבל את המחירים בעזרת הממשק PathFinder. כדי ליצור חוסר תלות בטיפוס הצמתים, ניתן לתכנן את המתודה כך שתקבל מסלולי התחלה (מנוונים) ומסלולי סיום (מנוונים) במקום צמתי התחלה וצמתי סיום.

להגשה ממוחשבת: המחלקה PathFinder.

٦.

הרחיבו את סביבת הבדיקה שיצרתם בשאלה 1ג' עבור Graph כך שתבדוק גם את הרחיבו את סביבת הבדיקה שיצרתם בשאלה 1ג' עבור PathFinder עייי הוספת קובצי קלט לבדיקות קופסה שחורה ובדיקות קופסה לבנה. לצורך בדיקת המימוש יש להשתמש במופעים של המחלקה הנתונה Path Path הממשת את הממשק Path והמייצגת מסלולים בגרף.

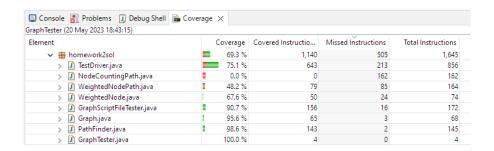
להגשה ממוחשבת: קובצי הקלט לבדיקות קופסה שחורה שכתבתם ותוצאות הרצתם (קובצי expected ,test). כמו כן, בדיקות קופסה לבנה שכתבתם ותוצאות הרצתן. לקובצי expected ,test). כמו כן, בדיקות קופסה לבנה שכתבתם ותוצאות הרצתן. להגשה "יבשה": תיעוד חיצוני המסביר את השיקולים בבחירת הבדיקות הנ"ל ומדוע הן מספקות.

.7

בדקו את אחוז כיסוי הקוד במהלך הרצת אוסף הבדיקות שכתבתם, גם עבור כיסוי פקודות וגם עבור כיסוי הסתעפויות. כפי שלמדנו, פרקטיקה מוכרת היא לשאוף לאחוז כיסוי גבוה ככל הניתן אז הוסיפו בדיקות כדי להעלות את אחוז הכיסוי.

הנחיה: ב-Eclipse קיים plugin בשם plugin לבדיקת כיסוי קוד עבור מחלקות בתיה: ב-JUnit קיים Unit בדיקות לחיצה על toolbar או עייי לחיצה על JUnit. ניתן להפעיל אותו מה-toolbar או עייי לחיצה על המחדל היא בתפריט Run. יפתח חלון ייעודי עם אחוז כיסוי הקוד בכל קובץ. ברירת המחדל הא להצגת אחוז כיסוי פקודות (instructions). עייי לחיצה בצד ימין למעלה של חלון זה על שלוש הנקודות ניתן לעבור למשל להצגת אחוז כיסוי הסתעפויות (branches). לחיצה על שם קובץ בחלון תוצאות הכיסוי תפתח את קוד המקור של הקובץ כשהשורות צבועות בצבעים שונים. שורה ירוקה היא שורה שהורצה, שורה אדומה היא שורה שלא הורצה, ושורה צהובה היא שורת תנאי שלא התבצעה כניסה לכל ההסתעפויות האפשריות שלה.

להגשה "יבשה": שני צילומי מסך של החלון ב-Eclipse שמראה את אחוז כיסוי הקוד, אחד עבור פקודות ואחד עבור הסתעפויות. לדוגמה:



#### ה.

בסעיף הקודם, מה האחוז הכיסוי הגבוה יותר שהצלחתם להשיג, עבור פעולות או עבור הסתעפויות! למה! בנוסף, באופן עקרוני, מי משני סוגי הכיסוי קל יותר להשיג ולמי יש סיכוי טוב יותר להבטיח את נכונות הקוד!

להגשה יייבשהיי: תשובות לשאלות הנייל.



# נספח: מבנה קובץ פקודות לבדיקה

קובץ בדיקה הוא קובץ טקסט המורכב מתווים אלפאנומריים והמכיל פקודה אחת בכל שורה. כל שורה מורכבת ממילים המופרדות זו מזו ברווחים או בטאבים. המילה הראשונה בכל שורה היא שם הפקודה ושאר המילים הן ארגומנטים לפקודה זו. שורות המתחילות בסולמית (#) הן שורות הערה והן יועברו לאמצעי הפלט ללא שינוי בעת הרצת הבדיקה. שורות ריקות יגרמו להדפסת שורות ריקות באמצעי הפלט.

קובץ בדיקה מטפל בצמתים מטיפוס WeigthedNode ובמסלולים מטיפוס שובץ בדיקה מטפל בצמתים של WeigthedNode ובמסלולים מטיפוס WeigthedNode לכל WeightedNode יש שם ומחיר. לאחר שצומת כזה נוצר, ניתן להתייחס אליו בשמו, ובכל התייחסות אליו בפלט, הוא יוצג בשמו. גם לכל גרף יש שם, שההתייחסות אליו היא באותו אופן.

רשימת הפקודות והפלט שהן מחזירות היא:

## CreateGraph graphName

יוצרת גרף חדש בשם graphName. הגרף מאותחל להיות ריק (ללא צמתים וללא קשתות). פלט הפקודה הוא :

created graph graphName

#### CreateNode nodeName cost

יוצרת אומת חדש בשם nodeName עם מחיר שהוא המספר השלם והלא שלילי לאחר יוצרת צומת בשם יוצרת ניתן להתייחס אליו בשמו. פלט הפקודה הוא יצירת צומת בעזרת פקודה זו, ניתן להתייחס אליו בשמו. פלט הפקודה הוא created node nodeName with cost cost

#### AddNode graphName nodeName

מוסיפה את הצומת ששמו הוא המחרוזת nodeName לגרף ששמו graphName. פלט הפקודה הוא:

added node nodeName to graphName

#### AddEdge graphName parentNode childNode

יוצרת קשת בגרף graphName מהצומת graphName לצומת graphName הפקודה יוצרת הוא:

added edge from parentNode to childNode in graphName

#### ListNodes graphName

לפקודה זו אין השפעה על הגרף. פלט הפקודה מתחיל ב:

graphName contains:

ואחריו, באותה שורה, רשימה מופרדת ברווחים של שמות כל הצמתים בגרף graphName. על הצמתים להופיע בסדר אלפביתי. קיים רווח יחיד בין הנקודתיים לשם הצומת הראשון.

### ListChildren graphName parentNode

לפקודה זו אין השפעה על הגרף. פלט הפקודה מתחיל ב:

the children of *parentNode* in *graphName* are:

ואחריו, באותה שורה, רשימה מופרדת ברווחים של שמות הצמתים שיש אליהם צומת מ-parentNode בגרף graphName. על הצמתים להופיע בסדר אלפביתי. קיים רווח יחיד בין הנקודתיים לשם הצומת הראשון.

## FindPath graphName from1 [from2 [from3 ... ]] -> to1 [ to2 [ to3 ... ]]

הסימן <- מופרד משמות הצמתים ברווח משני צדדיו. הסוגריים המרובעים מציינים איברים שאינם חובה (הסוגריים המרובעים לא מופיעים בקובץ הקלט). ניתן לרשום מספר כלשהו של צמתי to לפקודה זו אין השפעה על הגרף. מספר כלשהו של צמתי from ומספר כלשהו קצר ביותר בין כל המסלולים האפשריים בין אחד היא מוצאת ויוצרת פלט של מסלול קצר ביותר בין כל המסלולים האפשריים בין אחד מצמתי ה-to בגרף graphName. פלט הפקודה מתחיל ב:

shortest path in graphName:

המעבר המעבר שותה שורה, רשימה מופרדת ברווחים של שמות הצמתים לפי סדר המעבר החריו, באותה שורה, רשימה מופרדת ברווחים של היה from הפלט יהיה: בהם מאחד מצמתי ה-from לאחר מצמתי ה-from path found in graphName

: לדוגמה, עבור הקלט הבא

CreateNode n1 5

CreateNode n3 1

CreateGraph A

AddNode A n1

CreateNode n2 10

AddNode A n2

CreateGraph B

ListNodes B

AddNode A n3

AddEdge A n3 n1

AddNode B n1

AddNode B n2

AddEdge B n2 n1

AddEdge A n1 n3

AddEdge A n1 n2

ListNodes A

ListChildren A n1

AddEdge A n3 n3

ListChildren A n3

FindPath A  $n3 \rightarrow n2$ 

: פלט תקין יהיה

created node n1 with cost 5 created node n3 with cost 1 created graph A

added node n1 to A created node n2 with cost 10 added node n2 to A created graph B B contains: added node n3 to A added edge from n3 to n1 in A added node n1 to B added node n2 to B added edge from n2 to n1 in B added edge from n1 to n3 in A added edge from n1 to n2 in A A contains: n1 n2 n3 the children of n1 in A are: n2 n3 added edge from n3 to n3 in A the children of n3 in A are: n1 n3 shortest path in A: n3 n1 n2

הפלט עבור קלט לא תקין אינו מוגדר. ניתן להניח שהקלט הוא לפי התחביר החוקי בלבד.

אם הרצת הקלט גורמת לזריקת חריגה, תשלח הודעה מתאימה לאמצעי הפלט. יכולת זו כבר ממומשת בשלד של המחלקה TestDriver.