

## מאמר מחקרי דוגמאות הרצה – Max Priority Matching

הדוגמה הראשונה במאמר מדגימה איך מחשבים את score של השידוך עדיפויות.

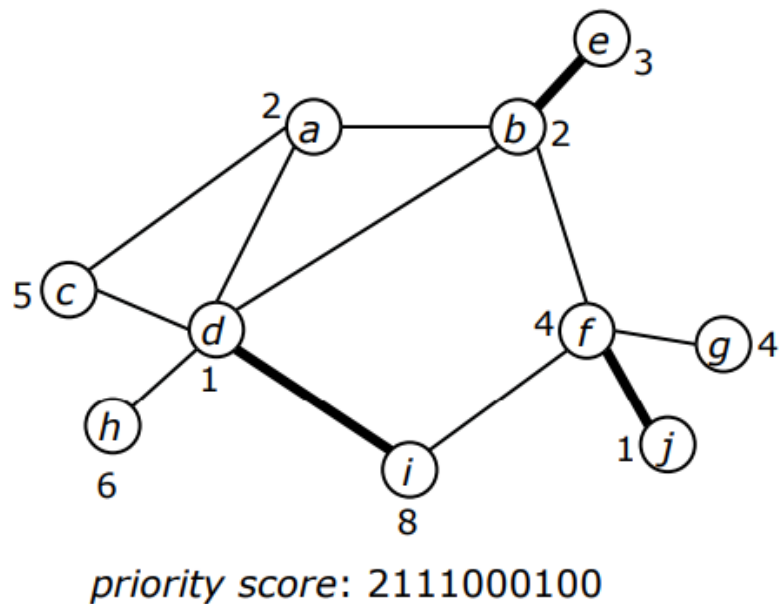


Figure 1: Example showing the priority score for a matching

נתון הגרף לעיל עם עשרה קודקדים לכן priority score יהי בנוי מעשרה ביטים. כל עדיפות בגרף מייצגת ביט 1 כאשר צד שמאל מייצג את הפריוריטי הכי נמוך (הכי חשוב). בגרף לעיל שתי קודקודים {d,j} עם פריוריטי 1 נוגעים בשידוך ולכן הביט הכי שמאלי הוא 2. קודקוד b עם פריוריטי 2, קודקוד e עם פריוריטי 3 וקודקוד f עם פריוריטי 4 נוגעים בצלע מהשידוך ולכן הביטים שלאחר מכן הם 1. כנ"ל לגבי קודקוד i עם פריוריטי 8.

דוגמה שנייה מתייחסת למציאת augmenting path.

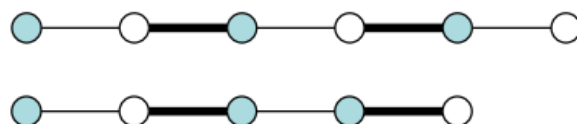


Figure 2: Augmenting paths for two priority case (shaded vertices are in  $S$ )

בשתי הדוגמאות לעיל, הקודקודים הכחולים הם צלעות מקבוצה  $S$  הקבוצה עם הפריוריטי הטובה ביותר. בשתי הדוגמאות ניתן לראות שאם מחליפים את צלעות השידוך גם במקרה שהמסלול זוגי וגם במקרה שהמסלול אי זוגי אנחנו או מגדילים את כמות הצלעות של השידוך (הדוגמה הראשונה – משתי צלעות לשלוש צלעות) ועדיין כל הקודקודים של קבוצה  $S$  עדיין נוגעות בשידוך. בדוגמה השנייה מסלול באורך זוגי הקודקודים שב  $S$  עדיין נוגעות בשידוך וכמות הצלעות לא משתנה. אזי ניתן לראות שהמסלול המשפר לא יכול להוריד לנו את כמות הצלעות בשידוך ורק לשפר את score.

הדוגמה השלישית ממחישה לנו את המקרה של two priority case.

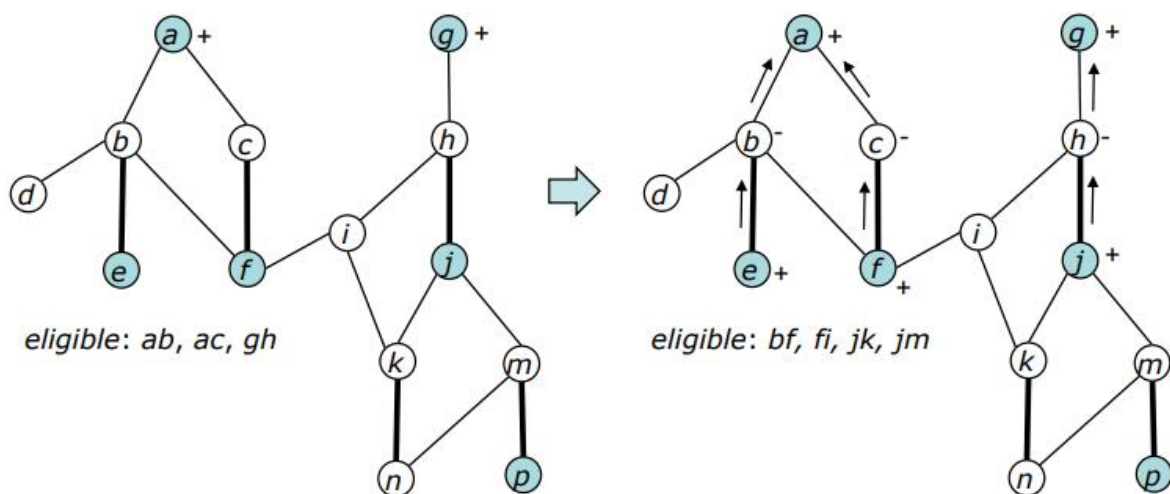


Figure 3: Example of bipartite algorithm at start of augmenting path search and after three steps (even vertices labelled +, odd vertices – and arrows point to parents in trees)

בגרף הבא אנו רואים שתי קודקודים לא משודכים  $S$  הקודקודים  $A$  ו  $G$ .

קודקודים שעדיין לא הוספנו לעץ נקראים UNREACHED.

נבחר צלע קשירה  $E=\{U,V\}$  כך ש  $U$  זוגי, מוחקים מהרשימה ועברים על התנאים.

בדוגמא לעיל, קבוצת הצלעות הקשירות הן  $AB, AC, GH$  כשמתחילים.

אז בהתחלה  $B$  היא UNREACHED ומשודכת ולכן נגיע לתנאי הראשון שאומר שאם  $V$  הוא UNREACHED ומשודך נשים את  $V, W$  להיות הצלע שקשורה ל  $V$ , נגדיל את העץ שמכיל את  $V$  ע"י הפיכת  $V$  לילד של  $U$  ואת  $W$  ילד של  $V$ .

כאשר  $W$  לא  $S$  אז המסלול  $W$  לשורש העץ זה מסלול מגדיל אחרת, נוסיף את כל הצלעות הלא משודכות שקשורות ל  $W$  לצלעות הקשירות.

לכן, בדוגמא שלנו B היא UNREACHED ומשודכת לכן נשים את BE להיות צלע שקשורה לA נהפוך את B לילד של A ואת E לילד של B ומכיוון שE נמצא בS נצטרך להוסיף את כל הצלעות הלא משודכות שקשורות לE אך אין כאלה.

אותו דבר קורה עם AC רק שעכשיו מוסיפים את גם את fi וbf.

הדבר קורה גם עם GH רק שעכשיו מצטרפים לרשימת הצלעות הקשירות את JK וMI.

עכשיו כאשר נגיע למצב השני, אנו מתלעמים מbf מכיוון שb קודקוד אי זוגי ואם נזכיר אנחנו בוחרים צלע מרשימת הצלעות הקשירות כאשר קודקוד הצלע הוא זוגי.

נעבור לfi ונגיע לתנאי השני שבו אם V הוא UNREACHED וגם לא משודך אז המסלול שמכיל את הצלע ועוד המסלול של העץ מU לשורש העץ הוא מסלול מגדיל ולכן בגרף שלנו הקודקוד i הוא UNREACHED וגם לא משודך ולכן המסלול שמכיל את Fi פלוס ACFI הוא מסלול מגדיל כלומר המסלול ACFI.

כאשר הצלע JK תבחר נעבור שוב על התנאי הראשון ומכיוון שK משודכת K יהפוך לילד של J וNi לילד של K ומכיוון שN לא בS אז המסלול מN לשורש העת זה משלול מגדיל.

וכאשר נעבור לצלע JM גם נגיע לתנאי הראשון רק שהפעם מכיוון שP שייכת לS לא נגבל את המסלול המגדיל.

בדוגמה הרביעית במאמר ממחישים לנו מזה blossom ואיך האלגוריתם רץ בעזרת הפיצ'ר הנ"ל.

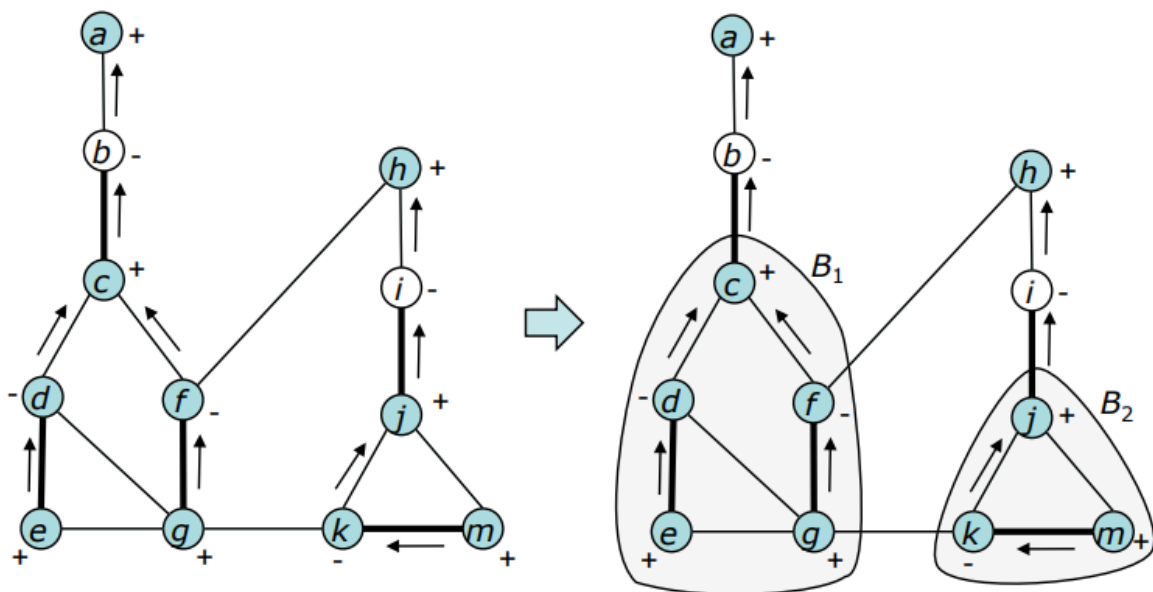


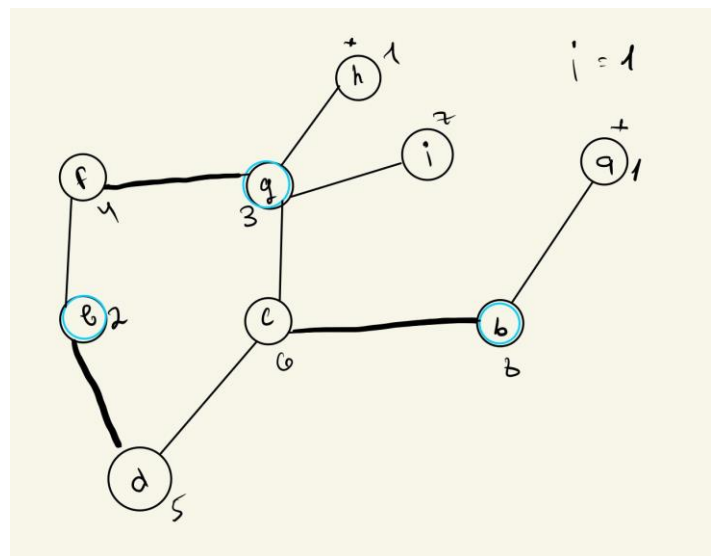
Figure 4: Example of general graph with blossoms

נזכיר שבשביל להצליח לעשות את המעבר בין גרפים דו צדדיים לגרפים כלליים, נצטרך להגדיר כמה דברים נוספים. מעגל אי זוגי בגרף יקרא blossom. עבור כל אחד כזה שנמצא בגרף נכווץ אותו ונתייחס למעגל כקודקוד בודד בגרף חדש שניצור על מנת להפעיל את האלגוריתם.

בדוגמה לעיל המעגלים האי זוגיים כי גדולים שלא מוכלים במעגלים אחרים בגרף הם  $kjm-i$  cdegf.

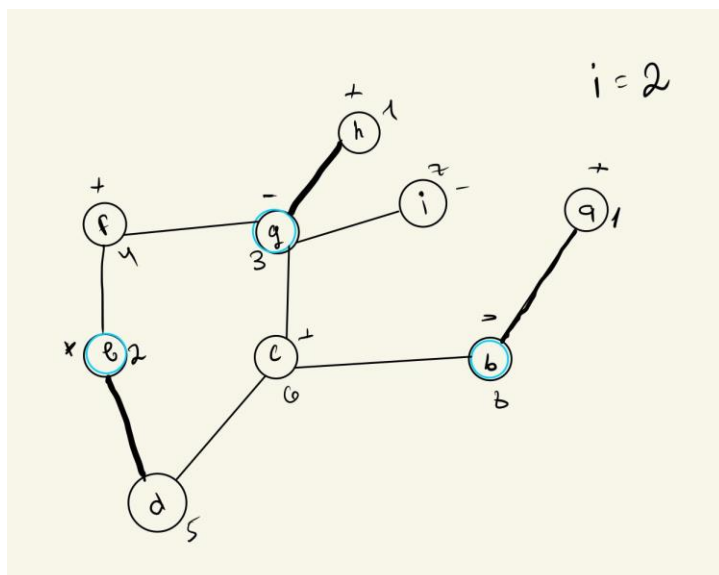
לכן נתייחס אל שני המעגלים האלה כקודקדים בודדים  $B1, B2$  (הblossoms). ונוכל להריץ את האלגוריתם של Two priority case.

הדוגמה הבאה שנציג תמחיש איך האלוגריתם עובד על גרפיים כללים עם כמות פריריטי גדולה מ-2. נסתכל על הדוגמה הבאה:



תחילה, הקודקודים עם הפריריטי המשמעותי ביותר הם  $a, h$ . נוסיף את כל הצלעות הכשירות שאינציטדנטיות אליהם והם:  $\{g, h\}$   $\{a, b\}$ .

$b$  הוא קודקוד unreachable וגם matched אזי נהפוך את  $v$  להיות הילד של  $u$  ואת  $c$  לבן של  $b$  בעץ. אם  $c$  לא שייך לקבוצת priority העכשווית אזי זהו מסלול מגדיל ונחליף בין הצלעות במסלול. בה"כ גם על המקרה השני של קודקוד  $g$  והגרף הבא יראה כך:

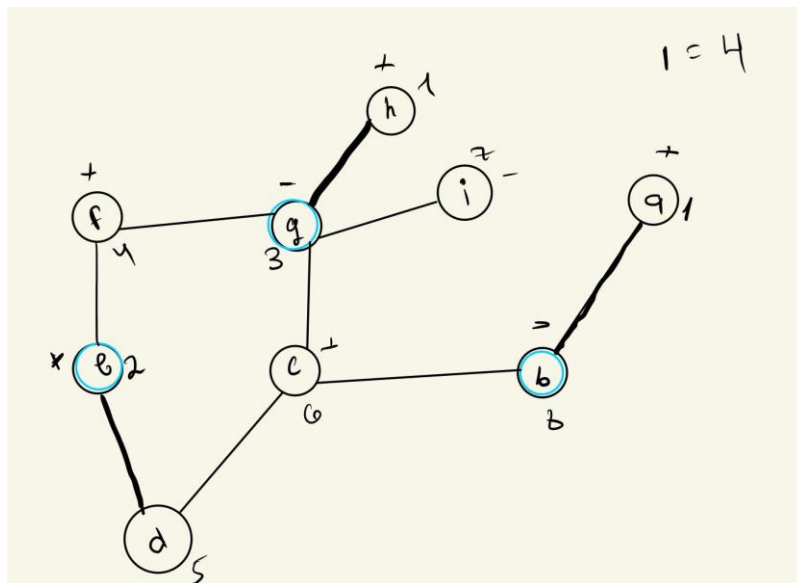


לאחר שלא מצאנו מסלולים מגדילים בפריוריטי 1 ונגמרו כל הצלעות ברשימת הצלעות הכשירות נעלה את הפריוריטי ל-2.

e הוא הקודקוד היחיד בגרף עם פריוריטי 2. נוסף את כל הצלעות האינצידנטיות שלו לרשימת הצלעות הכשירות.

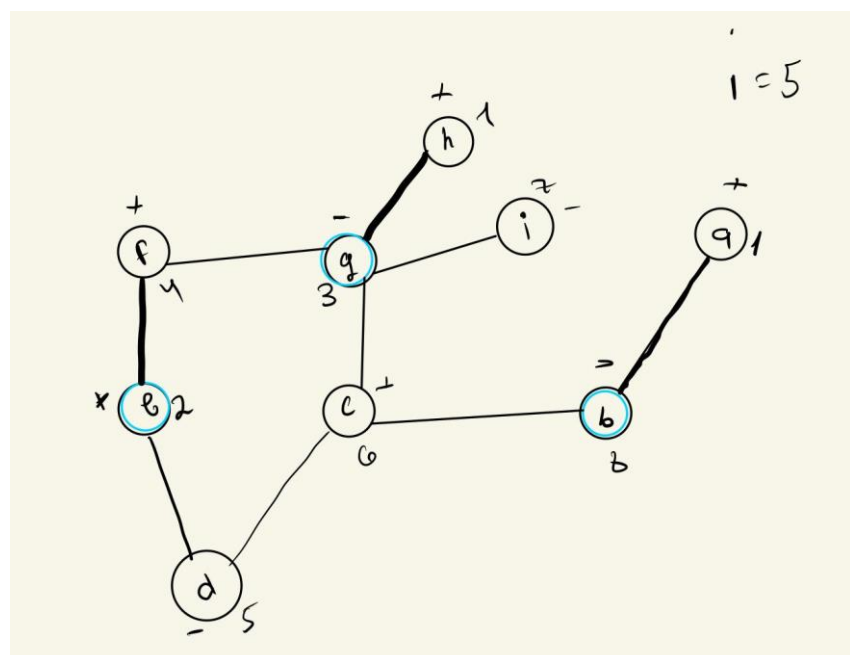
כעת הקודקוד e כבר משודך לצלע ולא ניתן להגיע למסלול מגדיל אחר בגודל 2 ולכן פשוט ממשיכים לפריוריטי הבא.

כנ"ל גם ל-3.

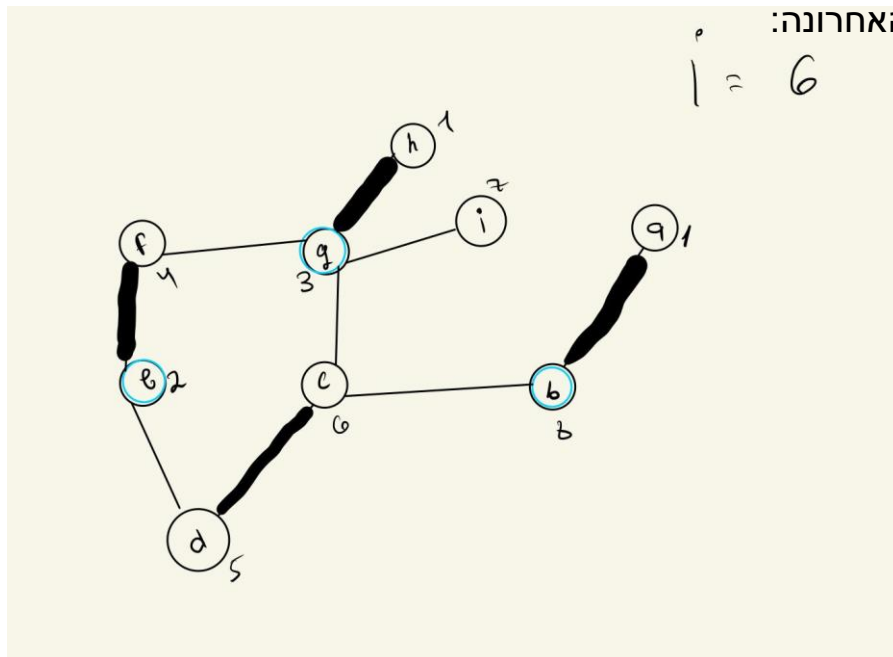


ב i=4

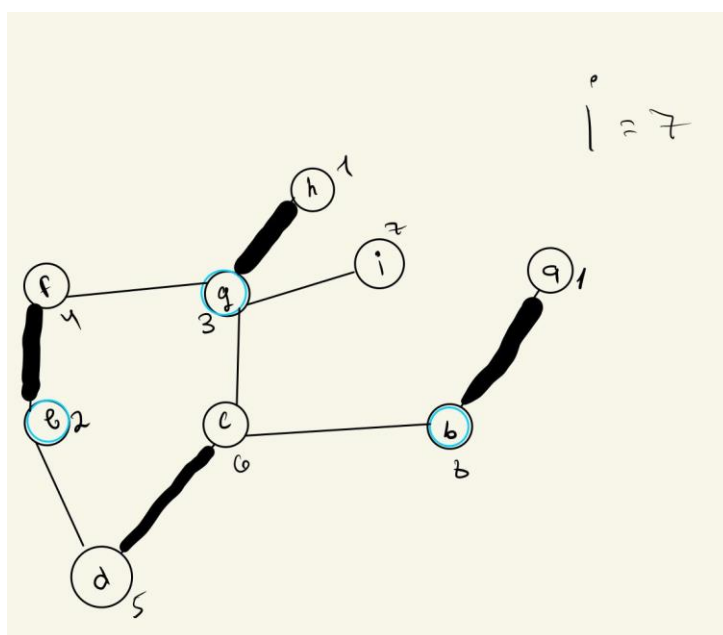
עכשיו עוברים על פריוריטי 4 שהקודקוד היחיד הוא f. הצלע הכשירה היא {f,e} ומכיוון ש e משודכת ל d על פי התנאי הראשון e תהיה הילד של f ו d הילד של e והפריוריטי ולכן נחליף בין צלעות השידוך ונקבל את הגרף הבא ונעלה את i ב 1 כי אין מסלולים מגדילים נוספים:



לאחר מכן נגיע למצב הסופי של הגרף כאשר נצרף את  $\{c,d\}$  לשידוך מטעם תנאי 2 ונקדם את  $i$  לקדימות האחרונה:

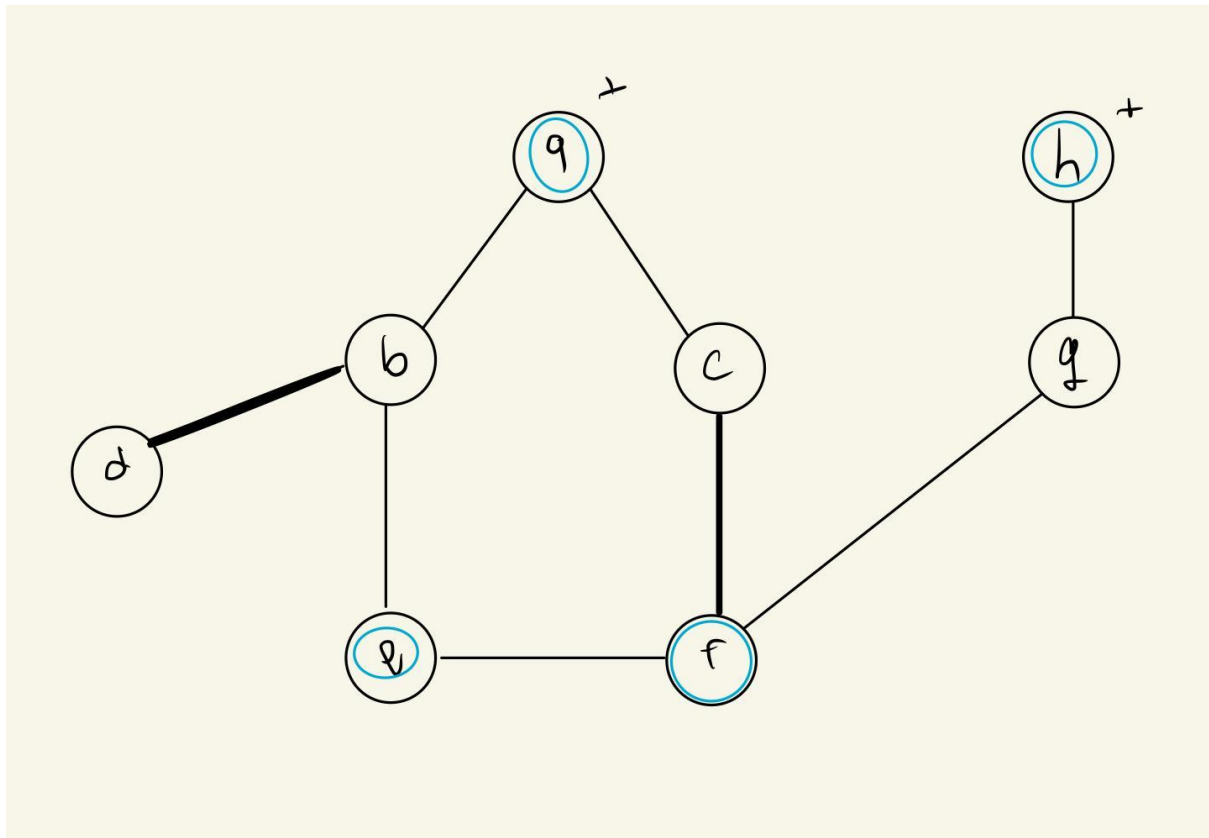


כעת שנעבור ל  $i=7$  נקבל את ה blossom הבא: cdefg



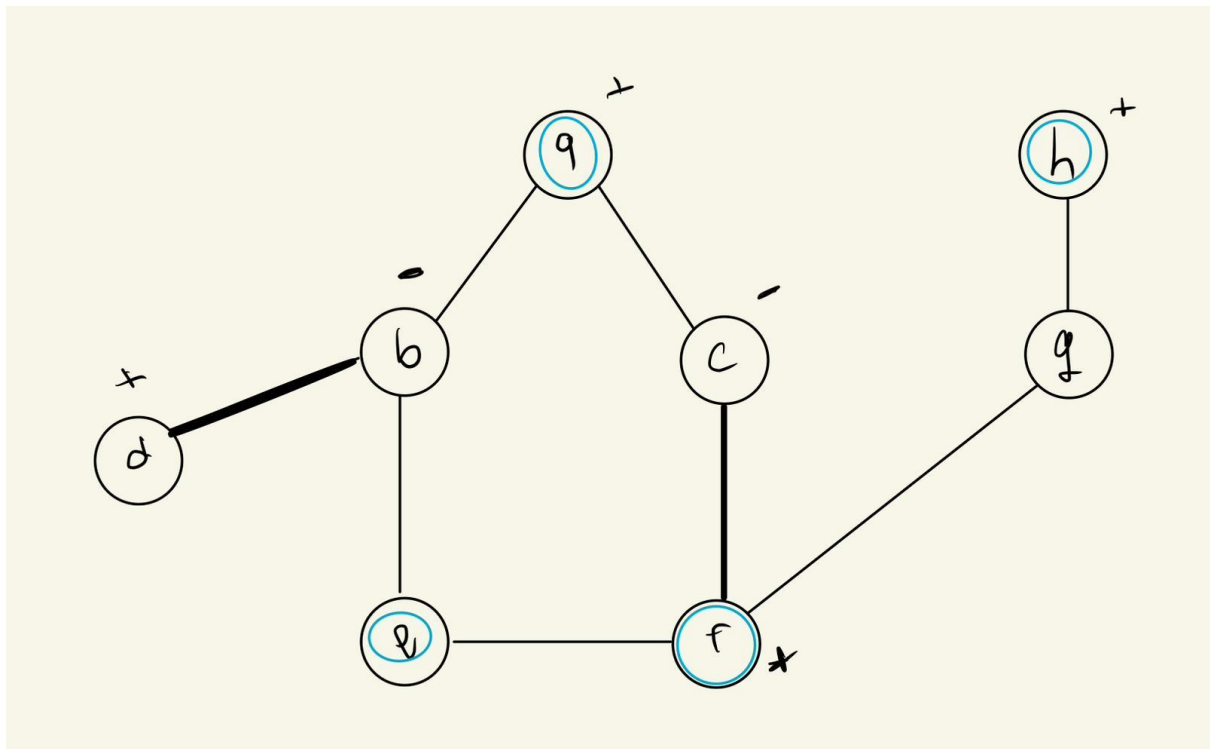
זהו בעצם היה הצעד האחרון באלגוריתם מכיוון שאין יותר מסלולים מגדילים והגענו לפריוריטי המקסימלי וכמו כן גם נקבל את ה score המקסימלי 2111110.

נוסיף דוגמא נוספת למציאת מסלול מגדיל.

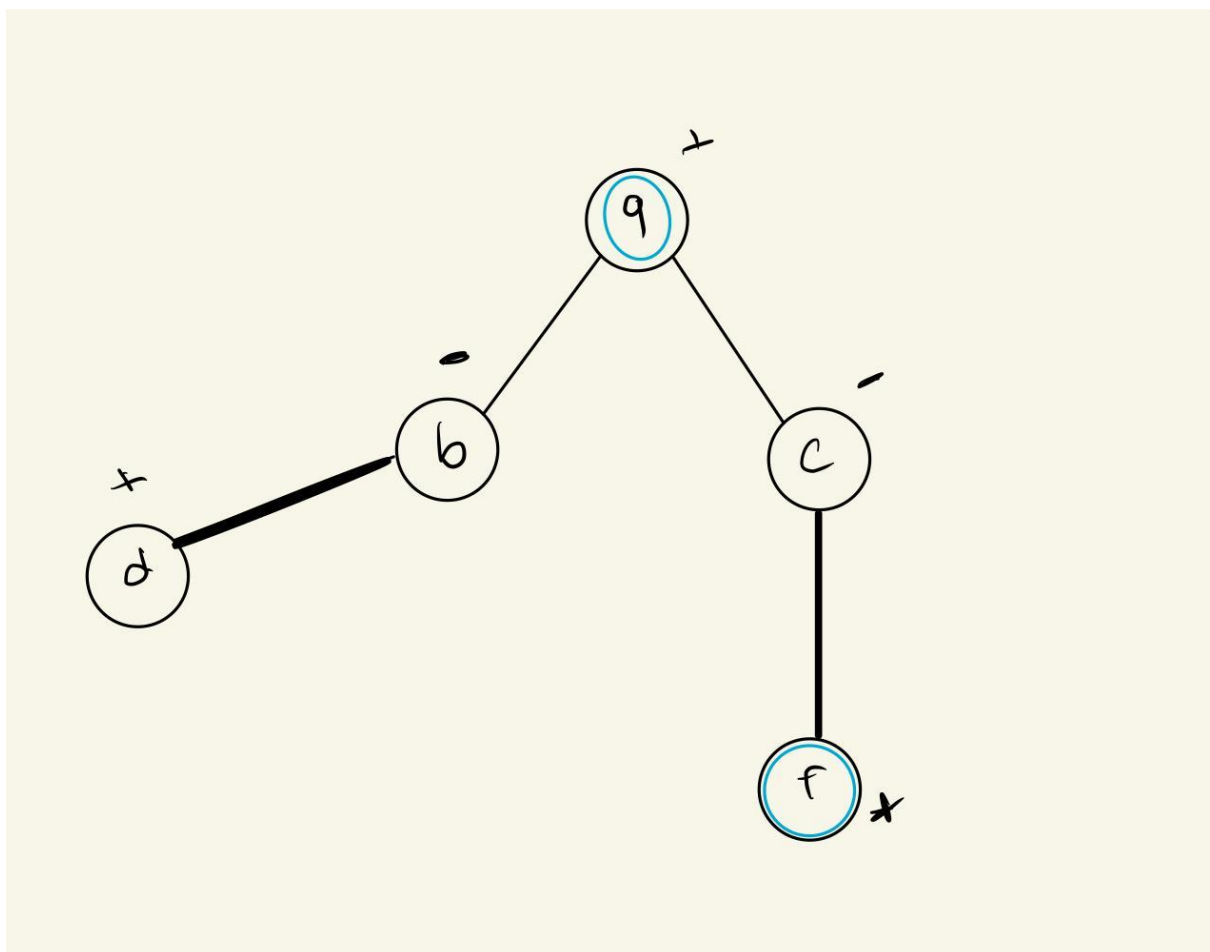


הצלעות הקשורות בהתחלה הן ab, ac, hg נעבור על ab נמחק אותה מרשימת הצלעות ונעבור על התנאים.  
 מכיוון שb משודכת לצלע שנמצאת בשידור הגענו לתנאי הראשון ולכן נהפוך את d לילד של b ואת c לילד של a ומכיוון שלd אין עוד קודקודים שקשורים אליו והוא לא ב S אז כרגע זה המסלול המגדיל.  
 נעבור על ac ונגיע גם לתנאי הראשון ונעשה את אותו הדבר רק שהפעם f ילד של c וילד של a ונוסיף את הצלעות שקשורות לf לרשימת הצלעות הקשורות מכיוון שהוא ב S. לכן עכשיו יש לנו ברשימת הצלעות הקשורות את hg, fe, fg.

זה המצב שהגענו אליו כרגע



וכך נראה העץ





בואו נמשיך, רשימת הצלעות הקשירות כרגע הן hg, fe, fg.  
בואו נעבור על hg הקודקוד g הוא UNREACHED ולא משודך ולכן נגיע לתנאי השני  
שאומר שכאשר הוא עומד בתנאים המסלול שמכיל את הצלע פלוס המסלול לשורש  
העץ הוא מסלול מגדיל ולכן גם hg הוא מסלול מגדיל.  
נעבור על v fe הוא unreached ולא משודך ולכן באותו תנאי המסלול מe לשורש העץ  
הוא מסלול מגדיל כלומר efca הוא מסלול מגדיל.  
נעבור לfg ונזכור שכרגע g הוא אי זוגי מגיוון שכבר עברנו עליו.  
ולכן נגיע לתנאי האחרון שאומר שאם g הוא אי זוגי נתעלם מהצלע הזו.  
ובעצם כך סיימנו, עם מסלול מגדיל efca.  
לדוגמא האחרונה שלנו, ניקח מקרה קצה בו יש רק קודקוד אחד.  
ומכיוון שיש רק קודקוד אחד אין מסלול מגדיל וסיימנו.  
בנוסף כמו שראינו בדוגמא שלפני כאשר הסתכלנו על hg שבה h הוא שורש העץ וg  
לא הגענו אליה והיא לא משודכת אז המסלול המגדיל הוא hg.

בברכה,

לירוי מלמד 209366970  
רועי משולם 315635649