אינטיליגנציה מלאכותית – אלגוריתמים מבוזרים

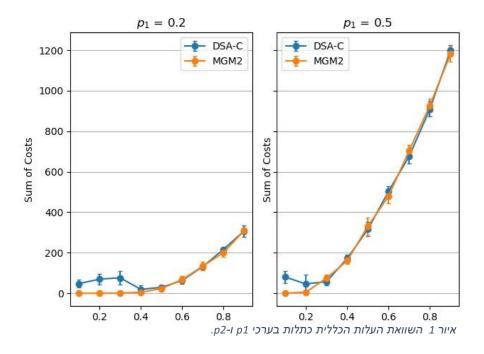
זוהר פוטש, אביתר לובטון

p2-ו p1 - השוואת העלות הכללית כתלות בערכי

בגרף הראשון השוונו את הערך הסופי של כל אלגוריתם לפי רמות שונות של p_1 ו- p_2 . בדקנו את סכום העלויות בגרף הראשון השונו את הערך הסופי של כל אלגוריתם לפי רמות שונות של p_2 , p_1 נע בין p_2 , עבין p_2 , עבור כל קומבינציה של p_2 , עבור בין p_2 , עבור בין p_2 , עבור בין p_2 , נע בין p_2 , באשר הנקודה מסמנת את הממוצע והקווים את סתיית התקן. נזכיר בין p_2 , מבטא את אחוז הערכים המאולצים (עלות גדולה מכטא את אחוז הסוכנים שקיים ביניהם אילוץ (thoughness).

ניתן לראות כי בשני הגרפים כאשר ערכי p_2 קטנים אנחנו מקבלים כי ה-DSA מביא פתרון פחות טוב. אלגו' ה-DSA-C מבצע מעבר להשמה אלטרנטיבית כאשר האלטרנטיבה שווה או משפרת את סכום האילוצים אותם משלם הסוכן כרגע. כאשר כמות הערכים המאולצים בין השכנים (ערך (p_2) קטנה, ההסתברות שנחליף השמה משלם הסוכן כרגע. כאשר כמות הערכים המאולצים בין השכנים (ערך (p_2) קטנה, ההחלפות אלו כאשר סכום האילוצים אותו משלם הסוכן שווה ל-0 סביר מאוד כי יפגעו במצב שוויון הולך וגדל. החלפות אלו כאשר סכום האילוצים אותו משלם הסוכן שווה ל-כן ידווח רק את הערך בערך הפתרון אליו יגיע בסופו של דבר האלגו' (האלגו' ממומש ללא מנגנון anytime ולכן ידווח רק את הערך באיטרציה האחרונה). פגיעה זו תקרה כאשר מספר סוכנים יבצעו את ההחלפה המתוארת לעיל באותה איטרציה ויכול להיות שיפגעו בעלות הכללית. שימוש בגרסאות אחרות של ה-DSA יכולות לפתור בעיה זו (לדוגמא גרסאות A/B אותן למדנו בהרצאות).

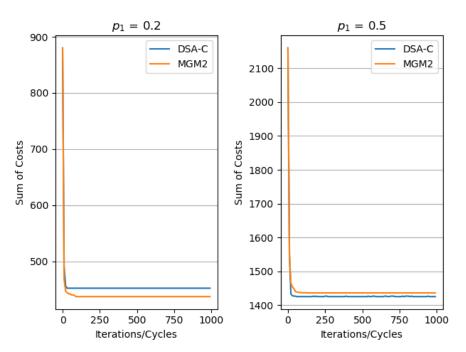
בנוסף, כאשר p_2 עובר ערך סף מסוים שני האלגוריתמים מתנהגים בצורה דומה. מעל ערך הסף ההסתברות שסכום האילוצים יביא ל-0 הולך וקטן, וכאשר סכימה על פני כל האילוצים לא מביאה ל-0 אנחנו לא מגיעים שסכום האילוצים יביא ל-0 הולך וקטן, וכאשר סכימה על פני כל האילוצים לא מביאה לעיל. ניתן לראות כי עבור $p_1=0.5$ ערך הסף נמוך יותר מכיוון שקיימים יותר שכנים לכל סוכן, ולכן ההסתברות כי הסכימה תביא ל-0 קטנה מהר יותר.



גרף 2 - השוואת התכנסות האלגוריתמים כתלות בערך p1

בגרף השני קיבענו את p_2 להיות 1 ובדקנו שני ערכים שונים של p_1 , המשמעות היא כי כמות השכנים של כל סוכן משתנה אך עבור כל זוג שכנים כל הערכים יהיו מאולצים (ערך אילוץ גדול מ-0). עבור כל ערך של p_1 ביצענו p_1 שכנים כל הערכים אלגו' ה-MGM2 מתכנס לפתרון 2-opt אך ערכו גדול יותר ככל שמגדילים את ערך p_1 .

בגרף השמאלי אלגו' ה-DSA מביא לתוצאה פחות טובה אך בגרף הימני הוא מתכנס לפתרון טוב יותר מ-2-opt. בגרף השמאלי אלגו' ה-DSA מבצע exploration עד הגעה למינימום מקומי (אין השמה אלטרנטיבית הדבר נובע מהעובדה שאלגו' ה-DSA מבצע DSA מתכנס מהר מאוד למינימום מקומי ולא אשר תשפר <u>ממש</u> את העלות של כל סוכן). בגרף הימני אלגו' ה-DSA מתכנס מהר מאוד למינימום מקומי ולכן MGM2 מגיע לפתרון טוב יותר. לעומת זאת, בגרף השמאלי לאלגו' ה-DSA לוקח יותר זמן להתכנס למינימום מקומי ולכן יש זמן רב יותר לבצע exploration. ביצוע ה-exploration של האלגו' מוביל אותו בסופו של דבר לפתרון טוב יותר מפתרון ה-2-opt אותו מוצא אלגו' ה-MGM2.



p1 איור 2 השוואת התכנסות האלגוריתמים כתלות בערך