

אלגוריתמים – תרגיל 5

תאריך הגשה: 19.1.06

1. נתונה רשת זרימה $G=(V,E)$ עם מקור s ובור t , וקיבולים שלמים על הקשתות, ונתונה זרימה מקסימלית f , כך שלכל $u,v \in V$, $f(u,v)$ שלם.
א. נניח שמגדילים את הקיבול של קשת מסוימת e ב-1. תארו אלגוריתם יעיל לעידכון הזרימה המקסימלית. הוכיחו את נכונות האלגוריתם ונתחו את סיבוכיותו.
ב. נניח שמקטינים את הקיבול של קשת מסוימת e ב-1. תארו אלגוריתם יעיל לעידכון הזרימה המקסימלית. הוכיחו את נכונות האלגוריתם ונתחו את סיבוכיותו.
2. נתונה רשת זרימה שבה בנוסף לחסמים העליונים $c(e)$ על הקשתות יש גם חסם תחתון $b(e)$ על כל קשת, כלומר הזרימה בקשת e , $f(e)$, צריכה לקיים $b(e) \leq f(e) \leq c(e)$. מהם השינויים הנדרשים באלגוריתם של Ford-Fulkerson כדי להתאימו למציאת זרימה מקסימלית תחת תנאים אלה, כאשר נתונה זרימה חוקית ברשת? הוכיחו את נכונות האלגוריתם.
3. נתונה רשת זרימה עם מקור s ובור t , שבה, בנוסף לקיבולים $c(e)$ של הקשתות, יש גם קיבול $c'(v)$ לכל קודקוד פרט ל- s ו- t . תארו אלגוריתם יעיל למציאת זרימה מקסימלית ברשת כזו. הוכיחו את נכונות האלגוריתם ונתחו את סיבוכיותו.
4. הוכיחו את משפט מנגר עבור קודקודים:
יהי $G=(V,E)$ גרף (מכוון או לא), ו- $s, t \in V$, ונניח שאין בגרף קשת (s,t) . אז המספר המקסימלי של מסלולים זרים בקודקודים מ- s ל- t שווה למספר המינימלי של קודקודים שצריך להסיר מ- G כדי לנתק את t מ- s .
5. תהי S קבוצה בת n איברים, ויהיו A_1, A_2, \dots, A_k ו- B_1, B_2, \dots, B_k שתי חלוקות של S ל- k תתי קבוצות זרות (כלומר, לכל $1 \leq i \neq j \leq k$, $A_i \cap A_j = \emptyset$ ו- $B_i \cap B_j = \emptyset$), ו- $A_1 \cup \dots \cup A_k = B_1 \cup \dots \cup B_k = S$. תארו אלגוריתם יעיל הבדוק אם קיימת קבוצה של k איברים, שמכילה איבר מכל A_i ומכל B_i . הוכיחו את נכונות האלגוריתם ונתחו את סיבוכיותו.
6. במסיבה משתתפים n בנים ו- n בנות. כל בן מכיר בדיוק k בנות, וכל בת מכירה בדיוק k בנים, כאשר $k > 0$, ויחס ההכרות הוא הדדי. הוכיחו:
א. שכולם יכולים להשתתף בריקוד זוגות שבו כל זוג מורכב מבן ובת שמכירים זה את זה.
ב. שניתן לארגן k ריקודים, כך שכולם ירקדו בדיוק פעם אחת עם כל מי שהם מכירים.