

מבחן באלגוריתמים

סמסטר ב' תשע"ג, מועד ב'

תאריך: 9 בספטמבר 2013

מרצים: פרופ' נוגה אלון, פרופ' רון שמיר

מתרגלים: רני הוד, שי ורדי

משך הבחינה: 3 שעות.

חומר עזר מותר: דף A4 אחד, כתוב משני הצדדים.

במבחן 5 שאלות. יש לענות על כולן.

- תשובות נכונות ומלאות על 4 מהשאלות יזכו אותך ב-90 נקודות, ותשובות נכונות ומלאות על כל השאלות ב-100 נקודות.
- על התשובה לכל שאלה להופיע במסגרת המתאימה. יש להשתדל לקצר בהסברים ולא לחרוג מן המסגרות שהוקצו להם.
- מחברת הבחינה משמשת כטיוטא בלבד ולא תיבדק, אך יש להגישה עם המבחן.
- ודאו היטב את תשובתכם לפני כתיבתה בטופס המבחן. בסוף הטופס מצורף זוג מסגרות נוסף, לשימוש במקרי "חירום".
- התשובה לכל שאלה העוסקת באלגוריתם צריכה להיות יעילה ככל האפשר, ומלווה בהסבר מתאים.
- בכל השאלות המתייחסות לגרפים, אם לא מצוין אחרת, הכוונה לגרף פשוט (בלי לולאות ובלוי קשתות מקבילות). בנוסף, אם לא מצוין אחרת, כל גרף מיוצג ע"י רשימת שכנויות.

בהצלחה!

| | |
|--|---|
| | 1 |
| | 2 |
| | 3 |
| | 4 |
| | 5 |

שאלה 1

נתון גרף מכוון $G = (V, E)$. נאמר שצומת v הוא בדרך מצומת x לצומת y אם יש מסלול $x \rightsquigarrow y$ (לאו דווקא פשוט) כך ש- v צומת פנימי במסלול זה.
 תארו אלגוריתם יעיל שבהנתן G ושלושה צמתים שונים $x, y, z \in V$, מחשב את קבוצת הצמתים $U \subseteq V$ שכל אחד מהם נמצא בדרך מ- x ל- y אבל לא בדרך מ- y ל- z .

יעילות:

אלגוריתם והסבר:

שאלה 2

נתון גרף לא מכוון וקשיר $G = (V, E)$ עם פונקציית משקל $w : E \rightarrow \mathbb{R}$, נתון עפ"מ $T = (V, E')$ של G (ביחס ל- w) ונתונות שלוש קשתות $e_1, e_2, e_3 \in E'$. ידוע כי הגרף $G' = G \setminus \{e_1, e_2, e_3\}$ קשיר. תארו אלגוריתם יעיל ככל הניתן לחישוב עפ"מ של G' (ביחס ל- w).

יעילות:

אלגוריתם והסבר:

שאלה 3

נתון גרף מכוון $G = (V, E)$ עם פונקציית משקל $w : E \rightarrow \mathbb{R}$ ונתון צומת $s \in V$ כך שכל צומת אחר נגיש ממנו בגרף. לכל אחד מהמקרים הבאים, הוכיחו או הפריכו את הטענה:

"מובטח שריצת Dijkstra על G מהצומת s תחזיר עץ מק"בים".

1. נתון שכל הקשתות ממשקל שלילי יוצאות מ- s ושארן קשתות שנכנסות ל- s .

הוכחה/דוגמא נגדית:

2. נתון שיש קשת שלילית אחת e^* ממשקל $-x$ ולכל קשת אחרת $e \neq e^*$ מתקיים $w(e) > x$.

הוכחה/דוגמא נגדית:

שאלה 4

נתון גרף לא מכוון $G = (V, E)$ וידוע ש- G אינו דו-צדדי. להלן אלגוריתם עבור בעיית הזיווג המקסימלי: נתבונן בגרף החילה H של G . זהו גרף דו-צדדי שצמתיו הם V בצד האחד ו- E בצד השני. עבור $v \in V, e \in E$, הם שכנים ב- H אם v הוא קצה של e . כעת נהפוך את H לרשת זרימה באופן הבא:

- נוסף צומת מקור s שיחובר לכל $v \in V$ ע"י קשת מקיבול 1;
- נכוון את קשתות H מ- V אל E וניתן קיבול 1 לכולן;
- נוסף צומת בור t שכל $e \in E$ תחובר אליו ע"י קשת מקיבול 2.

כעת נחשב זרימה מקסימלית f^* מ- s ל- t ברשת.

נסמן את גודל הזיווג המקסימלי בגרף G ב- m . הוכיחו או הפריכו כל אחת מהטענות הבאות:

(ב) $m \leq \frac{1}{2} |f^*|$

(א) $m \geq \frac{1}{2} |f^*|$

הוכחה/דוגמא נגדית:

שאלה 5

בעקבות רפורמה מוניטרית פתאומית, יצאו מן המחזור כל המטבעות הקיימים ונכנסו במקומם n מטבעות חדשים. הקוד האתי של חברת משקד קובע שמכונות שתייה תמיד תחזרנה ללקוח עודף המורכב ממספר מינימלי של מטבעות.

לאונרד קנה במכונת השתייה בבניין שרייבר בקבוק של דום פריניון '85 ושילם בשטר של $n^3 + 10n + 2013$ ש"ח ולכן יש להחזיר לו עודף בסך $n^3 + 10n + 209$ ש"ח. תארו אלגוריתם יעיל שמקבל רשימה $1 = v_1 < \dots < v_n$ של ערכי מטבעות שלמים ומחשב כיצד להחזיר את העודף במספר מינימלי של מטבעות (ניתן להניח שבמכונה יש מספיק מטבעות מכל סוג).

יעילות:

אלגוריתם והסבר: