

מבחן ב"ניתוח אלגוריתמים"
(מרצה : פרופ' א. צויק)

משך המבחן : $3\frac{1}{2}$ שעות (**לא תינתן הארכה נוספת**). השימוש בכל חומר עזר **אסור**. מותר להסתמך על כל התוצאות שתוארו בכיתה, אלא אם כן התבקשתם במפורש להציג ולהוכיח תוצאות שהובאו בכיתה.

ענה/י על ארבע שאלות (**בלבד**) מתוך חמש השאלות הבאות. משקל כל השאלות שווה. ציין/י בתחילת המחברת באופן ברור מי הן ארבעת השאלות שבחרת.

שאלה 1

יהא $G=(V,E)$ גרף לא מכוון קשיר עם פונקצית משקל $w: E \rightarrow \mathbb{R}$ המוגדרת על קשתותיו. (משקלי הקשתות לאו דווקא שונים זה מזה). יהא T עץ פורש מינימאלי של G ותהא e קשת של T . תאר/י אלגוריתם יעיל ככל האפשר שמוצא בכמה ניתן להגדיל את $w(e)$ כך ש- T יהיה עדיין עץ פורש מינימאלי.

שאלה 2

מריצים חזרה אחת של אלגוריתם הכיווץ המקרי של Stein ו-Karger למציאת חתך מינימום גלובלי על גרף $G=(V,E)$ שמורכב מקליק על הצמתים $1,2,\dots,n-1$ ומהקשת $(n-1,n)$. מה ההסתברות שהחתך המוחזר הוא חתך מינימום גלובלי של G ? מספיק למצוא את סדר הגודל של ההסתברות המבוקשת. (ניתן להיעזר בהערכה

$$\left(\prod (1-\alpha_i)\right) \approx e^{-\sum \alpha_i}$$

שאלה 3

יהא $G=(V,E)$ גרף מכוון עם פונקצית אורך $\ell: E \rightarrow \mathbb{R}$ המוגדרת על קשתותיו. תאר/י אלגוריתם פולינומיאלי חזק, יעיל ככל האפשר, למציאת מעגל בעל ממוצע משקלים קטן ככל האפשר.

שאלה 4

תהא $N = (G, a, c, s, t)$ רשת זרימה עם פונקצית מחיר $a : E \rightarrow \mathcal{R}$ ופונקצית קיבול $c : E \rightarrow \mathcal{R}^+$. תהא $f : E \rightarrow \mathcal{R}^+$ זרימה ב- N . הראה/י ש- f היא זרימה במחיר מינימאלי אם קיימת פונקצית פוטנציאל $\pi : V \rightarrow \mathcal{R}$ שעבורה מתקיים:

$$(1) \text{ אם } a_\pi(e) > 0 \text{ אז } f(e) = 0.$$

$$(2) \text{ אם } 0 < f(e) < c(e) \text{ אז } a_\pi(e) = 0.$$

$$(3) \text{ אם } a_\pi(e) < 0 \text{ אז } f(e) = c(e).$$

כאשר אם $e = (u, v) \in E$ אז $a_\pi(e) = a(e) + \pi(u) - \pi(v)$.

שאלה 5

יהא $G = (V, E)$ גרף לא מכוון. יהא M שידוך ב- G שאינו שידוך מקסימום. יהא r צומת שאינו משודך ע"י M . הוכח/י או הפרך/י:

- א. אם M' הוא שידוך עבורו $|M'| \geq |M|$ אז קיימים לפחות $|M'| - |M|$ מסלולי שיפור זרים בצמתים ביחס ל- M .
- ב. אם קיים שידוך מקסימום M^* שבו r משודך אז קיים מסלול הוספה ביחס ל- M שמתחיל ב- r .
- ג. אם אין מסלול הוספה ביחס ל- M שמתחיל ב- r , אז קיים שידוך מקסימום M^* שבו r אינו משודך.

בהצלחה !!!