# תרגול 6

### 2019 במאי 5

### 1 תרגיל

. בריך למצוא עץ ארוב ביותר" - כמו מהתרגול הקודם "צריך למצוא אי

#### 1.1 אלגוריתם

כמו האלגוריתם של משקל על פני קשתות בחובות נעדיף לעדיף אך במיון פני קשתות אל ארגוריתם של Kruskal, אך במיון נעדיף ארובות מאותו משקל.

### 1.2 נכונות

. נסמן הקשתות הראשונות במיון בחר לקחת בחר הקשתות הראשונות במיון -  $F_{\underline{k}}$ 

. קבוצת הקשתות שהאלגוריתם לא לקח מבין k הקשתות הראשונות במיון - $\overline{F}_k$ 

נוכיח בי לכל  $F_k$  היים לכל את את צהוב ביותר צהוב אהוב ארוב אר נכל אף קשת נוכיח כי לכל אר אהוב מכיל ארוב אחוב ארוב מכיל אף קשת מכיל  $\overline{F}_k$ 

: k נוכיח זאת באינדוקציה על

- . בסיס עבור k=0, כל פתרון אופטימלי מקיים את הדרוש.
- לא ביותר ב-MST באד כל שמכיל את כך בעד לו אוב ביותר ביותר צהוב אהוב אחוב א את כל הקשתות א פעד  $\overline{F}_k$  מכיל אף קשת מ-
- $.F_{k+1},\overline{F}_{k+1}$  מסכים עם האלגוריתם על הקשת  $e_{k+1}$  אזי OPT מסכים עם האלגוריתם על הקח את הקשת אז גם האלגוריתם לקח אותה, ואם (הכוונה במסכים אם OPT לקח אז גם האלגוריתם לא לקח).
  - : נפריד למקרים. פריד הקשת על הקשת עם מסכים אל OPT- נניח ש-
- האלגוריתם בחר לא לקחת את  $-e_{k+1}$  האלגוריתם לא לוקח קשת כלשהי כאשר  $e_{k+1}$  היא לא מחברת בין רכיבי קשירות שונים (כלומר נמצאת בתוך רכיב קשירות, ויוצרת מעגל). אם OPT לא מסכים איתנו, אזי הוא לקח את הקשת הזאת וזה לא הגיוני כי יהיה לו מעגל.
- עס  $.e_{k+1}$  את הקשת  $.e_{k+1}$  את נקבל עץ  $.e_{k+1}$  את נקבר בחר נקבר ער ער ער אינול הקשת חדשה ולכן יווצר מעגל .C לא יכול להיות שכל הקשתות במעגל  $.F_k$  הן קשתות שבחרנו, ולכן  $.F_k$  מכיל לפחות קשת אחרת  $.\overline{F}_k$  על כן,  $.\overline{F}_k$  נמצאת אחרי  $.\overline{F}_k$  לא שייכת ל- $.\overline{F}_k$  כי  $.\overline{F}_k$  לא מכיל אף קשת מ- $.\overline{F}_k$  על כן,  $.\overline{F}_k$  במיון.

נסיר את 'פרe' אר נקבל עץ פורש '. בעץ או OPTה פ' נסיר את נסיר אתנו ונקבל איתנו פורש במיון, ולכן e' במיון, ולכן איתנו איתנו ולכן איתנו OPT' במיון, ולכן במיון,  $F_{k+1},\overline{F}_{k+1}$ 

## 2 תרגיל 2

נתונים גרף לא מכוון וקשיר  $E \in E$  פונקציית משקל פונקציית וקשיר  $w:E \to \mathbb{R}$ : יש פונקציית שמכיל את שמכיל את  $w:E \to \mathbb{R}$  שמכיל את שמכיל את MST

## רעיון 2.1

ואחרת "כן" נאבע את הקשת א מכיל את אחרת אהוב ביותר. אם ה-MST אבהוב, ונמצא את נעבע את הקשת אחרת מכיל אחרת הקשת אחרת הקשת האור "כן" ואחרת הקשת האחר האחר מחזיר "לא". זמן ריצה: O(Elog(V)) :

# 2.2 אלגוריתם

המתקבל. המתקבל את כל הקשתות שמשקלן w(e)או שמשקלו הקשתות כל הקשתות נסמן הסר e=uv : נסמן

. "לא". אחרת החזר החזר "כן". אחרת החזר רכיבי קשירות שונים, החזר v-ו ע $u \; G'$ - אם ב-v