נספח א' סיכום אלגוריתמים על גרפים¹⁵

אלגוריתמים כלליים

שם האלגוריתם	היפוש לרוחב (BFS)	היפוש לעומק (DFS)	גרף דו צדדי	מיון טופולוגי	רכיבים קשירים הישב
ממרה	מרחק מינימלי מהשורש, מספר צלעות		בדיקה האם גרף נתון הוא דו צדדי	סידור ליניארי של כל קדקודי הגרף בכיוון מסוים	קבוצות הקדקודים בהם ניתן להגיע מבל קדקוד לבל קדקוד
ቫ ረወ	גרף מבוון / לא מבוון	גרף מכוון / לא מכוון	גרף לא מכוון	גמ"ל	גרף מכוון
תוצאני	עץ רוחב – כל הקדקודים אליהם ניתן להגיע מקדקוד המקור (s), בתוספת המרחק של כל קדקוד.	יער עצי עומק, זמני גילוי וסיום.	בן/לא	פרמושציה של הקדקודים (על פי סדר ההופעה)	קבוצות קדקודים
פעולת האלגוריתם	מכניסים את השורש לתור, מוציא מראש התור קדקוד, ומכניס את כל שכניו לסוף התור, תוך כדי עדכון המרחק מהשורש	עוברים על כל הקדקודים שלא סיימו טיפול, מטפלים בכל שכניו וקובעים בהם את הפרמטרים הרלוונטיים	בוחרים קדקוד מקור, ומריצים BFS. לאחר הריצה בודקים אם יש קשת בין קדקוד במרחק זוגי לזוגי אחר, או בין אי-זוגי לאי-זוגי אחר.	מבצעים DFS. ממינים את זמני הסיום בסדר יורד.	חישוב DFS, חישוב הגרף המשוחלף, ואז חישוב DFS על הגרף G^{T} באשר הקדקודים ממויינים בסדר יורד של זמני הסיום בגרף המקורי.
זמן (מבנה נתונים)	ארול – ⊝(V+E) – הגדול – (GV+E) (רשימה)	Θ(V+E) (רשימה)	(V+E) (רשימה)	Θ(V+E) (רשימה)	(V+E) (רשימה)
הערות	פרים ודייקסטרה מתבססים על הרעיון הזה.		שימוש בFFS, אפשר גם עם DFS גום עם גרף מכוון	שימוש בDFS	

^{זי} מעובד מתוך הקובץ שבמודל

אלגוריתמים לעצים פורשים מינימליים

באינים	141	אייות באלייביתת	r r	נלני	ממורר	ייים ביאלייביתם
11711	VEI	הלוזור וואז אוו .ווח		11.0	70111	חוו וואלצוו וויח
	1	יוצרים קבוצת צלעות ריקה, ובכל				
	איזון וווח דייי.	פגנם מומופום בואם "רחומה" (ואלא	אוסל, אראווז וינוודו ווז ד, ל דר	און אפיו עם	ניא פורוא	ניט סורש רללו
	מלוו רמומויע	הלם הוס הים למוד דמוווון למיצ	הדהודו הורפ לב שנוצל עצ	מיאבילים	2 = 0	() TI O TY
		פוגעת בתכונות העץ) לקבוצה.	אויאויי וואין ידן מדודו איי			
שימוש באלגוריתמים	$\Theta(ELog(E+V))$	מיון הקשתות בסדר עולה, הוספת	רייין לייין ליי	ניים ניים		
של מבני נתונים	מלוי ביחס	כל קשת שלא סוגרת מעגל לתוך	אל צוו ש בעל נושקל קשונוונ	גזן יקשיז עם מיינויים	עץ פורש מינימלי	לרוסקל
לקבוצות זרות.	קדקודים/קשתות לקבוצות זרות.	רעץ.	נוינינולי בגון:	נושקולווו		
	((20)	מתחילים בקדקוד לפי בחירה, ובכל	7			
	@(FE03))	פעם מוסיפים את הקשת הקלה	מייימלי רורה	גז ןי אשיז עם מועירולים	עץ פורש מינימלי	פרים
		ביותר המחוברת לאחד הקדקודים	רויבינולי באון:			

אלגוריתמים למציאת מסלולים קצרים ביותר

	שם האלגוריתם	מ <i>ו</i> בי	בלמן-פורד מז	מ <i>ו</i> פלויד–ווארשל קז
	ממרה	מציאת מסלול קצר ביותר מקדקוד יחיד	מציאת מסלול קצר ביותר מקדקוד יחיד	מציאת המסלולים קצרים ביותר מכל קדקוד לכל קדקוד
-	で くの	גרף מכוון, משקלות אי שליליים	גרף מבוון עם משקלות	גרף מכוון עם משקלות
	תוגאר	עץ מסלולים קצרים ביותר, מושרש בקדקוד המקור	עץ מסלולים קצרים ביותר מהמקור + ערך בוליאני האם יש בגרף מעגל שלילי	מטריצת מרחקים בין הקדקודים, וכן מטריצה של האבות של בל קדקוד
	פעולת האלגוריתם	איתחול המרחקים ו"הקודמים" של כל הקדקודים. מוציאים את קדקוד המקור מהתור, בכל איטרציה מוציאים את הקדקוד בעל המרחק הנמוך ביותר ומבצעים הקלה אל הקדקודים האחרים	מבצעים 1–Vהקלות על כל הקשתות, ופעם נוספת על מנת לבדוק האם יש שינוי במרחקים.	בכל איטרציה בודקים אם יש שינוי במרחקי הקדקודים בהתחשבות בקדקוד נוסף החל מ-1 ועד ח.
	זמן	⊖(ELogV)	O(VE)	$\Theta(V^3)$
	הערות			אלגוריתם דינאמי

ניתוח אלגוריתמים וסיבוכיות – סוכם על ידי יוחנן חאיק

אלגוריתמים לרשת זרימה

שם האלגוריתם	פורד-פולקרסון	אדמונדס-קארפ	
ממרה	מציאת זרימה מקסימלית אפשרית	מציאת זרימה מקסימלית אפשרית	
らなり	גרף מכוון, עם נקודת המחלה וסיום.	גרף מכוון, עם נקודת התחלה וסיום.	
תוצאה	זרימה מקסימלית ברשת	זרימה מקסימלית ברשת	
פעולת האלגוריתם	בכל מציאת אפשרות לשיפור הזרימה, נשתמש במסלול שנמצא ונעדכן את הזרימה	נריץ BFS על רשת הזרימה, ונעבור על המשלולים החל מהמסלול הקצר ביותר, ועד שאין לנו אפשרות להזרים יותר.	
זמן	לא קבוע	Θ(VE²)	
הערות	יותר "שיטה" מאלגוריתם. עלול להגיע לזמן ריצה ארוך מאוד		