

קורקור 8

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 \infty 7 1 12 9$
 $\mu = N N 6 N 2 5 6 5$

קורקור 3

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 \infty 7 1 12 9$
 $\mu = N N 6 N 2 5 6 5$

קורקור 7

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 20 7 8 12 9$
 $\mu = N N 6 7 2 5 6 5$

קורקור 4

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 20 7 8 12 9$
 $\mu = N N 6 7 2 5 6 5$

קורקור 1

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 20 7 8 12 9$
 $\mu = N N 6 7 2 5 6 5$

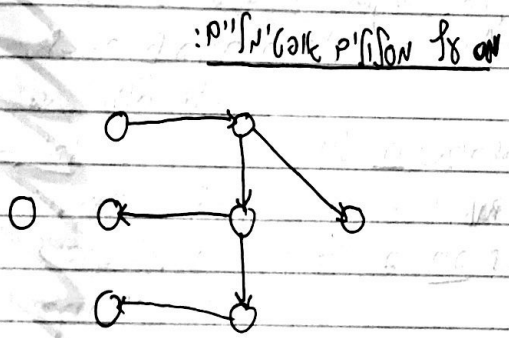
טארה 3

אנחנו נשתמש באלגוריתם של
 דייקסטר אלא נוסף בו כמה
 וט 100:

היחסים בבעיה שנתנו
 ארבע הקורקור הקריאה
 (2) אלגוריתם נוסף - Relax
 וזה הקריאה הגבוהה הבאה:
 if $C[u] \neq C[v]$
 $u(u,v) + C[v] > C[u]$ if
 ...
 כמובן שנוסיף את הבעיה בשלד:

סביביות:

גוף והוספת פאה שהיא (u,v)
 נקרא אליו שכן רצב כמו של דייקסטר
 $O(V \log V + E)$ (עם עדיף פירוט)



טארה 4

אנחנו:

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty \infty \infty \infty \infty \infty \infty \infty$
 $\mu = N N N N N N N N$
 $S = \emptyset, Q = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$

טארה 5

אנחנו נשתמש באלגוריתם דייקסטר
 ונוסיף בו כמה דברים!
 (1) נוסף דבר של קורקור. בעצמך
 אפילו קורקור וקורקור שחור אס
 (ביקור הכונה שחור עבר בעולאקס) והכל
 של האלגוריתם נקרא לו Color
 (2) נוסף מלמדה אסל בל קורקור
 למקרה לו False
 (3) נוסף קורקור אר הדברים הבאים:

קורקור 5

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 \infty \infty 7 \infty \infty \infty$
 $\mu = N N N N 2 N N N$

קורקור 5

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 \infty \infty 7 8 \infty 9$
 $\mu = N N N N 2 5 N 5$

קורקור 6

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = \infty 0 9 \infty 7 8 12 9$
 $\mu = N N 6 N 2 5 6 5$

המשך

מאמר

סעיף א

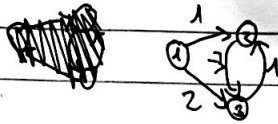
נכון!

הפעם סגור בעים האלגוריתם עובר על הקטנה
 של אותו סדר. לכן, אם לא היה עדיין האלגוריתם
 של כלום לא נסמך וימך הפעם הבאה עשוי להיות
 שום עדיין וימך.

סעיף ב

הנכון!

קראתם נכון!



ההספוק הקצר ביותר בין 1 לבין 2 מורכב
 מאורך הוא 1

Relax(u, v, w) ①

if $d[v] > d[u] + w(u, v)$

if color[v] = "Black"

False

else

$d[v] = d[u] + w(u, v)$

$u[v] = u$

② למחרת הקבץ & $v \in Adj[u]$

נראה כי הקבץ:

color[u] = Black

③ נראה כי הקבוצות לבנות

white ה initial

נכון!

מאמר 7 ④

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = 0 \infty \infty \infty \infty \infty \infty \infty$

$u = N N N N N N N N$

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = 0 2 11 6 4 2 0 -3$

$u = N 1 1 1 4 8 4 7$

1 2 3 4 5 6 7 8
 $d = 0 2 11 6 4 2 0 -3$

$u = N 1 1 1 4 8 4 7$

ההספוק הקצר ביותר הוא...

הפעם סגור בעים האלגוריתם

קראתם נכון! ההספוק הקצר ביותר

העבור את הקבוצה $u - N$

8 - V. אם אלה הקבוצות לבנות

עדיין $False = True$ של ושל קבוצה

בין u לבין v שהוא עם נראה

נכון! נכון!

5 מן ה-3: $O(u + E)$ עם עדיין

הפעם סגור בעים האלגוריתם

הוא הקבוצות (u) שהוא קבוצה

הפעם סגור בעים האלגוריתם

מאמר 8

ההספוק הקצר ביותר...